### (19)日本国特許庁 (JP)

# (12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

# 特開平8-263439

(43)公開日 平成8年(1996)10月11日

(51) Int.Cl. <sup>6</sup>		識別記号	庁内整理番号	FΙ				技術表示箇所
G06F	15/00	330	9364-5L	G06F	15/00		3 3 0 Z	•
	12/00	537	7623-5B		12/00		537M	
	17/60		7259 – 5 J	G09C	1/00		660E	
G 0 9 C	1/00	660	7259 — 5 J				660D	
				G06F	15/21		Z	
			審查請求	未請求 請求	成項の数 2	OL	(全 41 頁)	最終質に続く

(21)出願番号 特願平7-299839

(22)出願日 平成7年(1995)11月17日

(31) 優先権主張番号 3 4 4 7 7 6 (32) 優先日 1994年11月23日 (33) 優先権主張国 米国(US) (71)出願人 590000798

ゼロックス コーポレイション XEROX CORPORATION アメリカ合衆国 ニューヨーク州 14644 ロチェスター ゼロックス スクエア (番地なし)

(72) 発明者 マーク ジェイ. ステフィック

アメリカ合衆国 94062 カリフォルニア 州 ウッドサイド ビッグ ツリー ウェ

イ 55

(74)代理人 弁理士 中島 淳 (外1名)

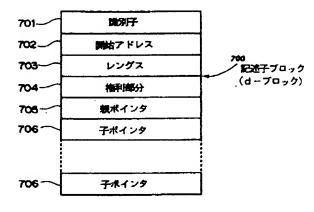
最終頁に続く

## (54) 【発明の名称】 複合ディジタルワークへのアクセス及び配給制御方法と複合ディジタルワークへのアクセス及び 使用制御システム

### (57)【要約】

【課題】 複合ディジタルワークの使用及び分散の制御 システムを提供する。

【解決手段】 ディジタルワークへのファイル情報は内容ファイルと記述ツリーファイルへ分割され、内容ファイルはディジタルワークを再生、ディスプレイ、又はプリントするインタープリタへ依存するアドレス可能なバイトの流れである。非循環構造を有し、ワークに対する使用権や料金を検討する記述ブロック700は、リポジトリのワークに対する独特の識別子701、ワークの第1のバイトの開始アドレス702、ワーク内のバイト数を付与するレングス703、許諾された使用権とその状態データを有する権利部分704、親の記述ブロックを示す親ポインタ705、及び子の記述ブロックを示す子ポインタ706を含む。



### 【特許請求の範囲】

【請求項1】 複合ディジタルワークへのアクセス及び 配給を制御する方法であって、前記複合ディジタルワー クが複数の部分を有しており、

- a) 複合ディジタルワークを作成するステップと、
- b) 前記複合ディジタルワークに対して記述ストラクチ ュアを作成し、前記記述ストラクチュアが複数の記述ブ ロックを備え、前記記述ブロックの各々が、前記複合デ ィジタルワークの前記複数の部分の内の少なくとも一つ に対するアクセス情報を記憶するステップと、
- c) 前記記述ストラクチュアと前記複合ディジタルワー クをリポジトリ内に記憶するステップと、
- d) 前記リポジトリが前記複合ディジタルワークへアク セスするための要求を受け取り、前記要求が一つ以上の 要求属性を有しているステップと、
- e) 前記リポジトリが前記要求の前記一つ以上の要求属 性に関して前記複合ディジタルワークの前記記述ストラ クチュアの記述ブロック毎にアクセス情報を検査すると とによって前記要求が許諾されるか否かを決定するステ

を備える複合ディジタルワークへのアクセス及び配給制 御方法。

【請求項2】 複合ディジタルワークへのアクセス及び その使用を制御するためのシステムであって、前記複合 ディジタルワークが複数のディジタルワークを備えてお り、前記システムは、

使用権をディジタルワークへアタッチする手段を備え、 前記使用権がディジタルワークの受信者がいかにして前 記ディジタルワークを使用し、次いで配給するかを示

前記複合ディジタルワークに対して記述ストラクチュア を作成する手段を備え、前記記述ストラクチュアが前記 複合ディジタルワークのディジタルワーク毎に記述プロ ック有し、前記記述ブロックが前記ディジタルワークに 対する前記使用権を有すると共に前記ディジタルワーク のための情報をアドレスし、

前記ディジタルワークにアタッチされた使用権に基づい てディジタルワークの交換を管理する複数のリポジトリ を備え、

前記複数のリポジトリの各々が、ディジタルワークを記 40 憶する記憶手段と、前記ディジタルワークへのアクセス 要求を処理する第1のサーバ動作モード及びディジタル ワークへアクセスするための要求を開始する第2のリク エスタ動作モードを有するプロセッサと、タイムキーピ ング手段と、接続手段とを有し、

前記システムは更に、

ディジタルワークのレンダリングのためのレンダリング システムを備え、

前記レンダリングシステムが、複合ディジタルワークの 安全な受信のためのレンダリングリポジトリと、ディジ 50 る。ディジタル形式で配給された現存の資料に関して

タル信号を前記ディジタルワークのレンダリングに適し た信号へ変換する手段を有するレンダリングデバイスと を有している、ことよりなる複合ディジタルワークへの アクセス及びその使用制御システム。

### 【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、ディジタルコード 化ワーク(作品、著作物)の配給及び使用権実施の分野 に関する。

[0002] 10

【従来の技術及び発明が解決しようとする課題】電子出 版と見なされる出版(パブリッシング)及び情報産業が 直面している基本的な問題は、電子出版された資料(デ ータ)の無許可、料金請求されない配給又は使用を如何 にして阻止するかにある。電子出版される資料は、一般 的にディジタル形式で配給され、これらの資料を再作成 する (recreate) 能力を有するコンピュータベースシス テムにおいて再作成される。オーディオ及びビデオレコ ーディング、ソフトウェア、書籍、並びにマルチメディ 20 アワークは、全て電子出版されている。これらの業界に おける企業は、小売り店におけるオーディオCDの販売 のような資料のデリバリについて責任を負うことに対す るローヤリティを受け取る。ワーク(作品、著作物、著 書を全般的に称する)の料金請求されない配給は結果的 に支払われないローヤリティを生じることになる(例え ば、オーディオレコーディングCDを他のディジタル媒 体へコピーすること)。

【0003】電子出版されたワークが、「完全に」再生 され、配給されることができる簡単さが主な問題であ 30 る。ネットワーク全体におよぶディジタルワークの転送 は今や常識である。このように広範囲に使用される一つ のネットワークは、Internet (インターネット) であ る。インターネットは、多くの大学、企業、及び政府機 関におけるコンピュータのユーザが通信し、アイデアや 情報を交換する広範囲なネットワークファシリティであ る。CompuServe及びProdigyのようなインターネット及 び商業ネットワーク上に設けられたコンピュータ掲示板 は、ディジタル情報のポスティング及び検索を許容す る。Dialog及びLEXIS/NEXIS のような情報サービスは、

幅広いトピックに対して現在情報のデータベースを提供 する。さらに状況を悪化させる他のファクタは、NII (米国における全国情報基盤整備政策)の開発と拡大で ある。NIIが成長するにつれて、ネットワーク全体に わたるディジタルワークの転送が何回でも繰り返されて 増大することが予想される。従って、広範囲な無許可コ ピーの危険性を伴わずに、ディジタルワークの配給のた めにNIIを使用することが所望される。

【0004】料金請求されない配給を抑制する最も簡単 な方法は、無許可コピー及び転送を防止することにあ

は、種々の保護手段が使用されている。ソフトウェアの 場合、作成され得るコピー数を制限したり又はコピー

(複製) が検出された時に出力した物を改悪するようなコピー保護方式 (スキーム) が用いられてきた。他の方式は、所定期間を経過すると、ソフトウェアを動作禁止にする。ワークステーションベースのソフトウェアに使用される技術は、ソフトウェアをランするには特別なハードウェアデバイスがワークステーション上に存在すべきであることを要求する。これに関しては、例えば、"Method and Apparatus for Protecting Computer Softwa 10 re Utilizing Coded Filter Network in conjuntion with an Active Coded Hardware Device"と題された米国特許第4,932,054 号を参照されたい。このような装置は、一般に、"dongles" と呼ばれるソフトウェアを備えている。

【0005】さらに他の方式は、ソフトウェアを動作可能にするための「キー」を必要とするソフトウェアを配給することである。これは、ソフトウェアの"demos"

(デモンストレーションの意)がプロダクト全体と共に 媒体上に提供されるような配給方式において使用され る。 demos は自由に使用されることができるが、実際の プロダクトを使用する為には、キーが購入されなければ ならない。まず最初にキーを購入すれば、これらの方式 はソフトウェアのコピーを妨害しない。

### [0006]

【課題を解決するための手段】複合ディジタルワークの 使用及び配給を制御するシステムが開示されている。複 合ディジタルワークは一つ以上の個々のディジタルワー クからなる。個々のディジタルワークは、ディジタル形 式で変換されるか又は作成されると共にソフトウェアブ ログラムのような適切なレンダリング手段を用いて再作 成され得るあらゆる書き込み、オーディオ、グラフィカ ル、又はビデオベースのワークである。一つ以上のディ ジタルワークを含むフォルダは、複合ディジタルワーク として処理されることができる。本発明は個々のディジ タルワークのオーナーがワークに使用権をアタッチする のを可能にし、当該ワークは個々のディジタルワークが 複合ディジタルワークへ組み込まれた時に遵守される。 当該ワークに対する使用権は個々のディジタルワークが いかにして使用され、配給されるかを定義する。複合デ 40 ィジタルワークにアタッチされた使用権だけでなく、複 合ディジタルワークの個々のディジタルワークの使用権 の集合が、複合ディジタルワークがいかにして使用され 且つ配給されるかを全体的に定義する。

【0007】ディジタルワークは記述部分と内容部分からなる。記述部分は複合ディジタルワークに対する制御情報を含む。内容部分は複合ディジタルワークを構成する実際のディジタルデータを記憶する。記述部分は非循環ストラクチュア(例えば、ツリーストラクチュア)で論理的に編成される。複合ディジタルワークに関して

は、非循環ストラクチュアの各ノードは個々のディジタルワーク又はディジタルワークにおける幾つかの配給の利益を示す。当該非循環ストラクチュアにおけるノードは個々のワークの識別子、個々のディジタルワークに対する使用権、及びディジタルワークへのポインタからなる。この表示において、記述部分は内容部分とは分離されて別々の媒体に記憶されることが本質的に可能である。

【0008】複合ディジタルワークはリポジトリ内に記憶される。リポジトリは記述部分において発見された各個々のディジタルワークに対する使用権を検査することによって複合ディジタルワークへアクセスするための各要求を処理する。個々のディジタルワークの各々へのアクセスが許諾され得る場合、複合ディジタルワークへのアクセスが許諾される。或いは、全ての個々のディジタルワークへのアクセスが許諾されることができない場合、アクセスを許諾するこれらの個々のディジタルワークのみに対して部分的なアクセスが許諾される。

【0009】本発明の一つの態様は、複合ディジタルワークへのアクセス及び配給を制御する方法であって、前記複合ディジタルワークが複数の部分を有しており、

a) 複合ディジタルワークを作成するステップと、b) 前記複合ディジタルワークに対して記述ストラクチュア を作成し、前記記述ストラクチュアが複数の記述ブロッ クを備え、前記記述ブロックの各々が、前記複合ディジ タルワークの前記複数の部分の内の少なくとも一つに対 するアクセス情報を記憶するステップと、c)前記記述 ストラクチュアと前記複合ディジタルワークをリポジト リ内に記憶するステップと、d) 前記リポジトリが前記 複合ディジタルワークヘアクセスするための要求を受け 取り、前記要求が一つ以上の要求属性を有しているステ ップと、e) 前記リポジトリが前記要求の前記一つ以上 の要求属性に関して前記複合ディジタルワークの前記記 述ストラクチュアの記述ブロック毎にアクセス情報を検 査することによって前記要求が許諾されるか否かを決定 するステップと、を備える複合ディジタルワークへのア クセス及び配給制御方法である。

【0010】本発明の他の態様は、複合ディジタルワークへのアクセス及びその使用を制御するためのシステム
であって、前記複合ディジタルワークが複数のディジタルワークを備えており、前記システムは、使用権をディジタルワークへアタッチする手段を備え、前記使用権がディジタルワークの受信者がいかにして前記ディジタルワークを使用し、次いで配給するかを示し、前記複合ディジタルワークに対して記述ストラクチュアを作成する手段を備え、前記記述ストラクチュアが前記複合ディジタルワークのディジタルワークに対する前記を力でいたがでは、前記記述ブロックが前記ディジタルワークに対する前記使用権を有すると共に前記ディジタルワークのための情

た使用権に基づいてディジタルワークの交換を管理する 複数のリポジトリを備え、前記複数のリポジトリの各々 が、ディジタルワークを記憶する記憶手段と、前記ディ ジタルワークへのアクセス要求を処理する第1のサーバ 動作モード及びディジタルワークへアクセスするための 要求を開始する第2のリクエスタ動作モードを有するプロセッサと、タイムキーピング手段と、接続手段とを有し、前記システムは更に、ディジタルワークのレンダリングのためのレンダリングシステムを備え、前記レンダリングシステムが、複合ディジタルワークの安全な受信10のためのレンダリングリポジトリと、ディジタル信号を 前記ディジタルワークのレンダリングだバイスとを有している、ことよりなる複合ディジタルワークへのアクセス及びその使用制御システムである。

## [0011]

【発明の実施の形態】ディジタルワークの使用及び配給を制御するためのシステムが開示されている。本発明はディジタルワークを含む商業的トランザクション(取引)をサポートすることに関する。

【0012】本明細書中において、用語「ディジタルワーク」、「ワーク」及び「内容」は、ディジタル表現に縮小されたあらゆるワーク(作品、著作物、著書等)を称する。これは、あらゆるオーディオ、ビデオ、テキスト又はマルチメディアワーク、及びワークを再作成するために必要とされ得るあらゆる付随するインターブリタ(例えば、ソフトウェア)を含む。用語「複合ワーク」は、他のディジタルワークの集合からなるディジタルワークを称する。用語「使用権」又は「権利」は、ディジタルワークの配布先として許諾された権利を称する用語である。一般に、これらの権利は、ディジタルワークがいかにして使用され得るか、及び当該ディジタルワークが更に配給され得るか否かを定義する。各使用権は、権利が行使される前に満たされなければならない一つ以上の指定条件を有している。

【0013】図1は、種々の詳細は省略しているが、本発明の基本的な動作を示す高レベルフローチャートである。図1に関しては、ステップ101において、クリエータがディジタルワークを作成する。ステップ102において、クリエータは適切な使用権及び料金を決定し、ディジタルワークにそれらをアタッチし、次いでそれらをリポジトリ1内に記憶する。適切な使用権及び料金の決定は様々な経済的ファクタによる。アクセス要求が受全に残されている。アクセス要求は、他のリポジトリ1とをよるセッション開始から始まる。この時、ステップ103において、リポジトリ2は、リポジトリ1とセッション開始する。以下により詳細に記述されているように、このセッション開始は、それぞれのリポジトリが信頼できることを確実とするのを助けるステップを含む。

セッションが設定されることができると仮定すると、ス テップ104において、リポジトリ2は主張された目的 のためにDigital Work (ディジタルワーク) へのアクセ スを要求するととができる。との目的は、例えば、ディ ジタルワークをプリントすること又はディジタルワーク のコピーを入手することであってもよい。この目的は、 特定の使用権に対応している。いかなる場合でも、ステ ップ105において、リポジトリ1はディジタルワーク へのアクセスが許諾されたか否かを決定するためにディ ジタルワークに対応する使用権をチェックする。使用権 のチェックは、本質的に、アクセス要求に対応している 権利がディジタルワークにアタッチされているか否か、 及びこの権利に対応している全ての条件が満たされてい るか否かについての決定を含んでいる。アクセスが拒絶 された場合、ステップ106において、リポジトリ1は エラーメッセージによってセッションを終了する。アク セスが許諾された場合、ステップ107において、リポ ジトリ1はディジタルワークをリポジトリ2へ転送す る。ディジタルワークがリポジトリ2へ転送されると、 20 ステップ108において、リポジトリ1及び2はそれぞ れアクセスに対して請求情報を発生し、当該請求情報は クレジットサーバへ転送される。このような2重の請求 報告は、請求処理を不正に欺こうとする企てから守るた めに行われる。

【0014】図2は、本発明におけるリポジトリタイプ 同士間の基本的な対話を示す。図2から明らかになるよ うに、種々のリポジトリタイプは異なる機能を供給す る。安全であると共に信頼できる通信を可能とする機能 のコアセットをリポジトリが共有することが基本であ る。図2に関しては、リポジトリ201はリポジトリの 一般的なインスタンスを示す。リポジトリ201は、サ ーバモードとリクエスタモードの二つの動作モードを有 している。サーバモードの時、リポジトリは、ディジタ ルワークへのアクセス要求を受け取ったり、処理したり する。リクエスタモードの時、リポジトリは、ディジタ ルワークへアクセスするための要求を開始する。リポジ トリ201は、その主な目的がディジタルワークのため の交換媒体である点で一般的である。動作の過程におい て、当該リポジトリ201は、複数の他のリポジトリ、 即ち、オーソライゼーションリポジトリ202、レンダ リングリポジトリ203及びマスタリポジトリ204と 通信してもよい。リポジトリ同士の間の通信は、リポジ トリ・トランザクション・プロトコル205を用いて行 われる。

【0015】オーソライゼーションリポジトリ202との通信は、アクセスされているディジタルワークがオーソライゼーションを要求する条件を有している時に行われる。概念的に、オーソライゼーションとは、ディジタル的証明書であり、ディジタルワークへのアクセスを得50 る為にこの証明書の所有が要求される。オーソライゼー

ションとは、リポジトリ同士の間で移動できると共に料 金や使用権の条件に当てられるディジタルワークそれ自 体である。オーソライゼーションは、ディジタルワーク へのアクセスにおいて関係する両リポジトリによって要 求されてもよい。

【0016】レンダリングリポジトリ203との通信 は、ディジタルワークのレンダリングに関して行われ る。以下に詳細に記述されるように、レンダリングリボ ジトリはレンダリングシステムを備えるレンダリングデ バイスと連結されている(例えば、プリンタデバイ ス)。

【0017】マスタリポジトリ205との通信は、識別 証明書を入手することに関して行われる。識別証明書 は、リポジトリが「信頼できる」として識別されるため の手段である。識別証明書の使用は、登録トランザクシ ョンに関して以下に記述されている。

【0018】図3は、クレジットサーバ301に連結さ れたリポジトリ201を示す。クレジットサーバ301 は、リポジトリ201に対する請求情報を累積するデバ ンザクションを記録するために請求トランザクション3 02を介してリポジトリ201と通信する。請求トラン ザクションは、クレジットサーバによって請求クリアリ ングハウス(情報機関)303へ定期的に報告される。 クレジットサーバ301は、クリアリングハウストラン ザクション304を介して請求クリアリングハウス30 3と通信する。クリアリングハウス・トランザクション 304は請求クリアリングハウス303への情報の安全 な転送、即ち暗号化された転送を可能とする。

【0019】レンダリングシステムは、リポジトリと、 所望される形式でディジタルワークをレンダリングする ことができるレンダリングデバイスとを備えたシステム として一般に定義される。レンダリングシステムの実施 例は、コンピュータシステム、ディジタルオーディオシ ステム、又はプリンタであってもよい。レンダリングシ ステムはリポジトリと同じセキュリティ(機密保護)特 性を有している。レンダリング・リポジトリのレンダリ ングデバイスとの連結はレンダリングデバイスのタイプ に適した方法で行われてもよい。

【0020】図4(a)は、レンダリングシステムの実 40 施例としてのプリンタを示している。図4に関しては、 プリンタシステム401は、プリンタリポジトリ402 及びプリンタデバイス403を含んでいる。なお、当該 プリンタシステム401を画定するダッシュラインは、 セキュリティシステム境界を画定している。境界との通 信は安全であると仮定されている。セキュリティレベル によって、境界は、物理的な完全性を提供するように意 図されたバリアも示す。プリンタリポジトリ402は、 図2のレンダリングリポジトリ205のインスタンス生 成である。当該プリンタリポジトリ402は、幾つかの 50 とによって、ワークのクリエータは、権利及び料金が不

インスタンスにおいて、プリンタエンジン403によっ てプリントアウトされるまで残るディジタルワークの一 回切りのコピーも含んでいる。他のインスタンスにおい ては、当該プリンタリポジトリ402は、使用に基づい て残ったり請求されることができるフォントのようなデ ィジタルワークを含む。このデザインは、プリンタとプ リント装置との間の全通信ラインが、物理的に安全な境 界の中にない場合に、暗号化されることを確実とする。 このデザイン形態によって、ディジタルワークが不正に 10 得られるような潜在的な「フォルト」ポイントが取り除 かれる。プリンタデバイス403は、プリントされた出 力を作成するために使用されるブリンタ構成要素を示

【0021】図4の(a) にはリポジトリ404も示さ れている。当該リポジトリ404はプリンタリポジトリ 402に連結されている。当該リポジトリ404はディ ジタルワークを含む外部リポジトリを示す。

【0022】図4の(b)は、レンダリングシステムと してのコンピュータシステムの実施例である。コンピュ イスである。このクレジットサーバ301は、請求トラ 20 ータシステムは、ディジタルワーク(例えば、ソフトウ ェアプログラム)を実行(execute )し、ディジタルワ ーク(例えば、ディジタル化された写真)をディスプレ イするので、「多機能 (multi-function)」デバイスを 備えていてもよい。論理的には、物理的リポジトリを一 つだけしか必要としないにもかかわらず、各レンダリン グデバイスはそれ自体のリポジトリを有しているように 見える。図4の(b) に関しては、コンピュータシステ ム410は、ディスプレイ/実行リポジトリ411を含 んでいる。当該ディスプレイ/実行リポジトリ411 30 は、ディスプレイデバイス412及び実行デバイス41 3に連結されている。当該コンピュータシステム410 を囲むダッシュラインボックスは、通信が安全であると 仮定されるセキュリティ境界を示している。当該ディス

プレイ/実行リポジトリ411は、ディジタルワークへ

のアクセスに対して請求された料金を通知するためにク

レジットサーバ414と、記憶されたディジタルワーク にアクセスするためにリポジトリ415と、に更に連結

されている。 【0023】使用権は、ディジタルワークに直接アタッ チされている。従って、ディジタルワークの構造を理解 することは重要である。特別な複合ディジタルワークに おいては、ディジタルワークの構造は、当然、階層のよ うな非循環構造になるように編成されている。例えば、 雑誌は、色々な人によって作成され所有されている可能 性のある様々な記事や写真を載せている。これらの記事 や写真の各々は階層構造におけるノードを示すことがで きる。結果的に、制御、即ち使用権は、クリエータ(作 成者) によって各ノードへ配置されてもよい。制御と料 金の請求が各ノードに対応付けされるのを可能とすると

正に欺かれないことを保証することが可能である。

【0024】本発明の実施の形態においては、ディジタルワークに対するファイル情報は、「内容」ファイルと「記述ツリー」ファイルの二つのファイルへ分割される。リポジトリから見ると、「内容」ファイルは、そのフォーマットが、当該ディジタルワークを再生し、ディスプレイし、又はプリントするために使用されるインタープリタに完全に依存しているアドレス可能なバイトの流れである。「記述ツリー」ファイルは、ディジタルワークの内容とは無関係に、ワークに対する権利や料金を検討することを可能とする。なお、本明細書中で使用されている用語「記述ツリー」は、ディジタルワークの種々の構成要素同士の間の関係を示すために使用される任意のタイプの非循環構造を称する。

【0025】図5は、内容ファイルのレイアウトを示 す。図5に関しては、ディジタルワーク509は、スト ーリーA:510、広告511、ストーリーB:51 2、及びストーリーC:513を備える。ディジタルワ ークは相対アドレス〇からスタートして記憶されると仮 定される。ディジタルワークの部分の各々は線形で記憶 20 され、これによりストーリーA:510は、大体、0か ら30,000番目までのアドレスに記憶され、広告511は 30,001から40,000番目までのアドレスに記憶され、スト ーリーB:512は40,001から60,000番目までのアドレ スに記憶され、ストーリーC:513は60,001から90.0 00番目までのアドレスに記憶される。ストーリーA:5 10の詳細は図6に示されている。図6に関しては、ス トーリーA510はさらに小さく分けられて、大体、0 から1500番目までのアドレスに記憶されたテキスト61 4、1501から10,000番目までのアドレスに記憶されたレ ンガ状に積まれた写真615、10,000から25,000番目ま でのアドレスに記憶されたグラフィックス616、25.0 01から30,000番目までのアドレスに記憶されたサイドバ -617を示している。なお、内容ファイルにおけるデ ータは圧縮されるか(記憶保存のため)又は暗号化(セ キュリティのため) されてもよい。

【0026】ディジタルワークが階層としてのその構成 要素部分によって示されることができることが容易に観察される。ディジタルワークに対する記述ツリーは、関連した記述子ブロック(dーブロック)のセットを備え 40 る。各dーブロックの内容は、図7に関して記述されている。図7に関しては、dーブロック700は、リボジトリ内のワークに対する唯一の識別子である識別子701と、当該ワークの第1バイトの開始アドレスを提供する開始アドレス702と、当該ワーク内のバイトの数を付与するレングス703と、許諾された使用権及びそれ らの状態データが保持されている権利部分704と、親

のd - ブロックを指す親ポインタ705と、子のd - ブロックを指す子ポインタ706とを含んでいる。好ましい実施の形態において、識別子701は二つの部分を有している。第1の部分は、製造時にリポジトリへ割り当てられる唯一の数である。第2の部分は、作成時にワークへ割り当てられる唯一の数である。権利部分704は、権利に対応する種々の情報が保持されているルックアップテーブルのようなデータ構造を含む。それぞれの使用権によって要求された情報は、以下にもっと詳細に記述される。d - ブロックは厳格な階層を形成する。ワークのトップのd - ブロックは親を有しておらず、他の全てのd - ブロックは一つの親を有する。親と子のd -

ブロック同士の間の使用権の関係と、競合の解消の方法

が以下に説明されている。

10

【0027】特別なタイプのdーブロックは「シェル」 dーブロックである。シェルdーブロックはその部分の 内容以外の新しい内容を追加しない。シェルdーブロックは権利と料金の情報を追加するために一般的にディジタルワークのディストリビュータによって使用される。 【0028】図8は、図5のディジタルワークに対する。 【0028】図8は、図5のディジタルワークに対する らこがするトップのdーブロック820は、「ストーリーA:510を表す) dーブロック821、(広告511を表す) dーブロック823、及び(ストーリーC:513を表す) dーブロック824を指示する。

【0029】図9にはストーリーA:510に対する記述リーの部分が示されている。dーブロック925はテキスト614を表し、dーブロック926は写真615を表し、dーブロック927はグラフィックス616を表し、dーブロック928はサイドバー617を表す。

【0030】記述子ブロックの権利部分704は、図10に更に示されている。図10は、各権利に対して権利部分704において反復される構造を示している。図10に関しては、各権利は、権利コードフィールド1050及び状態情報フィールド1052を有している。権利コードフィールド1050は権利に割り当てられた唯一のコードを有する。状態情報フィールド1052は、権利の状態とディジタルワークに関する情報を含む。このような情報は以下の表1に示されている。権利コードに基づく数の順序であってもよい。

[0031]

【表1】

表 1

ディジタルワーク状態情報

44-44	<u> </u>	
特性	値	使用
使用コピー数	枚数	使用中ワークのコピー数カウンタ。他のコピーが使用される時にインクリメントされ、使用が終了すると、デクリメントされる。
貸出し期間	タイムユニット	ドキュメントが貸出されるタイムユニッ トの最大数のインジケータ
貸出人のコピー	ブール代数値	現在のワークがオーソライズされたディ ジタルワークの貸出されたコピーである ことのインジケータ。
残り時間	タイムユニット	課金されるドキュメント権利に対する使 用残り時間を示すインジケータ。
ドキュメント 記述	ストリング	ドキュメントについての様々の難別情報を含むストリング。これの正確なフォーマットは指定されてないが、発行者名、著者名、 ISBN番号等の情報を含む
収入 所有者	RO記述	ディジタルワークに対する収入所有者を 識別するハンドル。これは使用料を通知 するために使用される。
発行日	日付記述	ディジタルワークが出版された日。
ヒストリリスト	ヒストリ記録	ディジタルワークをコピー、転送パック アップし、復元する動作のリポジトリ及 び日付を記録する事象リスト。

【0032】記述データを内容から分離することによっ てディジタルワークを示すアプローチは、ファイルの各 部分が同一の境界内に存在するが、内容の実際表示には 関わっていないことを仮定している。特に、それは、内 30 容表示がオブジェクト指向のアプローチを取るか否かの 問題には中立である。内容をオブジェクトとして示すと とは自然である。原理的に、請求構造を含む内容オブジ ェクトと、dーブロック内で示される権利情報とを有す ることは都合が良い。表示のデザインにおいてこのよう なバリエーションは可能であり、また代替的に実行可能 であるが、例えば、オブジェクトの解読のような処理オ ーバーヘッドを導入することもある。

【0033】ディジタルワークは階層ファイルシステム の一部としてリポジトリ内に記憶される。フォルダ(デ 40 ィレクトリ及びサブディレクトリとも呼ばれる)は、デ ィジタルワークと共に他のフォルダを含む。フォルダ内 のディジタルワーク及びフォルダは、アルファベット順 に並べられる。これらのディジタルワークはこれらのフ ァイルがいかにして使用されるかを反映するようにタイ プされる。フォルダそれ自体がディジタルワークとして 取り扱われるように、使用権はフォルダにアタッチされ 得る。フォルダへのアクセスは、あらゆる他のディジタ ルワークと同じ方法で処理される。以下により詳細に記 述されるように、フォルダの内容はそれら自体の権利に 50 権アタッチの自動化されたプロセスを提供する著作ツー

従属する。さらに、ファイルマネジメント権利がフォル ダにアタッチされて、いかにしてフォルダ内容が管理さ れ得るかを定義する。

【0034】使用権がディジタルワークの一部として取 り扱われることは本発明にとっての基本である。ディジ タルワークが配給されると、許諾された使用権の範囲は そのまま変わらないか又は狭められる。例えば、ディジ タルワークがドキュメントサーバからリポジトリへ転送 されると、使用権は、コピーを所定期間貸出す権利を含 む(オリジナル権と呼ばれる)。リポジトリがディジタ ルワークのコピーを貸出す時、貸し手のコピーの使用権 (次の権利のセットと呼ばれる) は、コピーを貸出すた めの任意の付加的権利を禁止するようにセットされると とができる。基本的な考えは、彼らが持っている権利よ り以上の権利は許諾できないということである。

【0035】使用権のディジタルワークへのアタッチメ ントは種々の方法で行われることができる。ディジタル ワーク全体に対して使用権が同じである場合、ディジタ ルワークがディジタルワークサーバにおけるデポジット のために処理される時、当該使用権が(ディジタルワー クへ) アタッチされる。種々の構成要素毎に異なる使用 権を有するディジタルワークの場合、(使用権のアタッ チは)ディジタルワークの作成中に実行され得る。使用 ル又はディジタルワークアセンブリングツールが使用さ れ得る。

【0036】以下に記述されるように、ディジタルワー クがコピーされ、転送され、又は貸出される時、「次の 権利のセット」が指定され得る。この「次の権利のセッ ト」はそれが伝送される時にディジタルワークへアタッ チされる。

【0037】ディジタルワークの各部分がそれ自体の使 用権を有するかもしれないので、「含まれている部分」 の権利がその親又はコンテナ(container )部分とは異 10 なるインスタンスがある。これにより、何時、どのよう に権利が行使されるかを指定するために競合ルールが設 定されなければならない。ディジタルワークの階層スト ラクチュア (構造) はこのようなルールの実施を円滑に する。「厳格な」ルールとは次のようになる:その部分 と、その部分を含む先祖の d - ブロックと、全ての子孫 のd-ブロックに対して許諾された場合、及びその場合 だけにおいて、ディジタルワークの当該部分に対する権 利が許諾される。許諾されることにより、(1)それぞ れの部分の各々が権利を有していなくてはならないこと 20 れてもよい。図2のレンダリングリポジトリ203がそ と、(2)その権利を行使するためのあらゆる条件が満 たされることとが示される。

【0038】もっと寛大なルールを用いて本発明を実行 することも可能である。もっと寛大なルールにおいて は、その部分へのアクセスが、権利を有する子孫の部分 に対しては動作可能とされるが、権利を有さない子孫に 対しては拒絶される。

【0039】厳格なルール及び寛大なルールの使用例が 図11に関して示されている。図11に関しては、ルー トdーブロック1101は子dーブロック1102乃至 30 1105を有している。この場合、ルートd‐ブロック は雑誌を示し、子d‐ブロック1102乃至1105の 各々は雑誌における記事を示す。厳格なルールに従った ルート d - ブロック1101によって示されたディジタ ルワークをPRINT するための要求が行われると仮定す る。次に、このルートdーブロック1101と子dーブ ロック1102乃至1105に対する権利が検討され る。ルート d - ブロック1101と子 d - ブロック11 02と1105のPRINT 権は許諾される。子dーブロッ ク1103のPRINT 権は許諾されないが、子dーブロッ ク1104は使用料の支払いを条件としてPRINT 権を得 る。

【0040】厳格なルール下では、子dーブロックがPR INT 権(単体)を有していないので、PRINT 権は行使さ れることができない。寛大なルール下では、結果が異な る。子d - ブロック1102と1105によって示され たディジタルワークは、プリントされることができ、d -ブロック1104によって示されたディジタルワーク は、使用料が支払われれば、プリントされることができ る。d-ブロック1103によって示されるディジタル 50 リは、処理手段1200、記憶システム1207、クロ

ワークだけがプリントされることができない。要求が個 別ディジタルワークの各々に指定された場合、厳格なル ール下では同じ結果が達成される。

【0041】本発明は、アクセスの許容及び非許容の様 々なコンビネーションをサポートする。さらに、以下に 説明されるように、使用権文法は、ディジタルワークの 所有者が、制約条件がコンテナ部分によってワークに課 せられるか否かを指定するのを許容する。ディジタルワ ークが使用権競合のために認可され得る方法は、実施に 関する特性であり、この方法は、ディジタルワークの性 質に依存する。

【0042】図2の記述において、リポジトリが種々の 形式を取ることが示されている。全てのリポジトリはデ ィジタルワーク転送のためのサービスのコアセットを提 供する。ディジタルワークが交換される方法は、リポジ トリ同士の間の全てのトランザクションに対する基本で ある。種々のリポジトリタイプはそれらが実行する最終 的な機能が異なっている。リポジトリはそれら自体がデ バイスであってもよいし、又は他のシステムに組み込ま の一例である。

【0043】リポジトリはリポジトリ識別子と自身を対 応付ける。一般的に、リボジトリ識別子は製造時に当該 リボジトリへ割り当てられた唯一の数字である。各リボ ジトリはまた、特別なセキュリティクラス内にあるもの として分類される。いくつかの通信及びトランザクショ ンは、特別なセキュリティクラス内にあるリポジトリ上 で条件が付与される。種々のセキュリティクラスは以下 に詳細に記述される。

【0044】動作に欠くことのできないものとして、リ ポジトリは識別証明書の所有を必要とする。識別証明書 は偽造を防止するために暗号化され、Master repositor v (マスタリポジトリ) によって発行される。マスタリ ポジトリはリポジトリがディジタルワークを受け取るの を可能にするオーソライゼーションエージェントの役割 を果たす。識別証明書は定期的に更新されなければなら ない。識別証明書は登録トランザクションに関して以下 により詳細に説明される。

【0045】リポジトリはハードウェアと機能表現の両 方を備えている。機能表現は、一般に、ハードウェアの 具体化部分で実行されるソフトウェアである。或いは、 機能表現は、Application Specific Integrated Circui t (ASIC) チップのようなハードウェアの具体化部分に 埋め込まれてもよい。

【0046】リポジトリのハードウェアの具体化部分 は、合意が得られれば、リポジトリを動作不可能にさせ るセキュリティハウジングに囲まれている。リポジトリ のハードウェアの具体化部分の基本的構成要素は図12 に関して記述されている。図12に関しては、リポジト ック1205及び外部インタフェース1206からなる。処理手段1200はプロセッサエレメント1201とプロセッサメモリ1202を備える。当該処理手段1200は、コントローラと、リポジトリトランザクションと、このリポジトリのの使用権トランザクションと、このリポジトリのの使用権トランザクションとを提供する。ディジタルワークとトランザクションメッセージの復号及び/又は圧縮解除のようなリポジトリの動作上の種々の機能も処理手段1200によって実行される。プロセッサエレメント1201は、マイクロプロセッサ又は他の適切な演算構成要素であってもよい。プロセッサメモリ1202は、一般的に、ROM(リードオンリーメモリ)及びRAM(ランダムアクセスメモリ)を更に備える。このようなメモリは、リポジトリの機能を実行する時に、プロセッサエレメント1201によって使用されるソフトウェア命令を含む。

【0047】記憶システム1207は、記述子記憶装置1203及び内容記憶装置1204を更に備える。記述子記憶装置1203は、ディジタルワーク用の記述ツリーを記憶し、内容記憶装置1203及び内容記憶装置1204は、同じタイプの記憶媒体である必要はないし、また、必ずしも同じ物理的デバイス上に置かれる必要もない。ここで、例えば、記述子記憶装置1203は、(記述ツリー情報の迅速な検索のための)固体記憶装置上に記憶されてもよいが、内容記憶装置1204は光ディスクのような高容量記憶装置上に置かれてもよい。

【0048】クロック1205は、使用権のための又はディジタルワークに対応され得る使用料を課金するための種々のタイムベースの条件をタイムスタンプするために使用される。当該クロック1205は、タイムスタン 30プの完全性を維持するため、途絶しない電源、例えば、パッテリを有する。外部インタフェース手段1206は、他のリポジトリ及びクレジットサーバへ信号接続を提供する。外部インタフェース手段1206は、RSー232又はPersonal Computer Manufacturers Card Industry (PCMCIA)規格、又はFDDIのような標準インタフェースを介して信号の交換を提供する。外部インタフェースを介して信号の交換を提供する。外部インタフェース手段1206はネットワーク接続性を提供してもよい。

【0049】リポジトリの機能的な具体化部分は図13 に記述されている。図13に関しては、機能的な具体化部分は、オペレーティングシステム1301、コアリポジトリサービス1302、使用トランザクションハンドラ1303、リポジトリ特定機能1304、及びユーザインタフェース1305を備える。オペレーティングシステム1301はリポジトリにとって特定であり、一般的に使用されているプロセッサのタイプに依存する。オペレーティングシステム1301は、リポジトリの基本的構成要素同士の間で制御し、インタフェースするための基本的サービスも提供する。

16

【0050】コアリポジトリサービス1302は、各リポジトリ及び全てのリポジトリによって要求される機能のセットを備える。このコアリポジトリサービス1302は、以下に詳細に定義されるセッション開始トランザクションを含む。このサービスのセットは、ディジタルチケットを「バンチ」するために使用されるジェネリックチケットエージェントと、オーソライゼーション仕様を処理するためのジェネリックオーソライゼーション仕様を処理するためのジェネリックオーソライゼーションは、ディジタルチケット及びオーソライゼーションは、ディジタルテケット及びオーソライゼーションは、ディジタルワークの配給及び使用を制御するための特定メカニズムであり、以下により詳細に説明されている。複数の識別証明書1306がコアリポジトリサービスに連結されていることに注目されたい。識別証明書1306はリポジトリの使用を可能とするために必要とされる。

【0051】使用トランザクションハンドラ1303は、ディジタルワークへのアクセス要求を処理すると共にアクセスに基づいて料金を請求する機能を備えている。サポートされている使用トランザクションはリポジトリタイプにより異なる。例えば、ディジタルワークに対するアクセス要求をハンドル(処理)することが必要ではないリポジトリもある。

【0052】リポジトリ特定機能1304はリポジトリ にとって唯一の機能を備える。例えば、マスタリポジト リはディジタル的証明書を発行すると共に暗号化キーを 保持するための特別な機能を有している。このリポジトリ特定機能1304は、リポジトリに対するユーザイン タフェースの実行を含む。

【0053】 幾つかのディジタルワークに対しては、オーソライズされていないコピーのあらゆる個々のインスタンスによって生じる損失は重要ではなく、主な経済的関心は、アクセスの利便性やロー・オーバーヘッドの請求を確実とすることにある。このような場合において、セキュリティの対策や保証が充分でなくても、単純かつ廉価なハンドヘルド・リボジトリやネットワークベースのワークステーションが適切なリボジトリであるかもしれない。

【0054】封切られたばかりの映画、有価証券、又は株式証券のような幾つかのディジタルワークの他の極端なケースは、非常に価値が高いため、それらがコピーされたり、偽造されることがないのを確実にするために、警戒やかなり入念なセキュリティ(機密保護)対策を取ることが賢明である。このようなディジタルワークを保持するのに適したリポジトリは、物理的完全性を確実にするための、及び使用前のオーソライゼーションを検証するための念入りな対策を有することができる。

【0055】汎用プロトコルを配列することによって、 全ての種類のリポジトリは原則として相互通信すること ができる。しかしながら、幾つかのワーク(著作物)の 50 クリエータは、彼らのワークがセキュリティレベルが充

分に高いリポジトリへのみ転送を指定したいと望む。と \* 発明の好ましい実施の形態におけるセキュリティクラス のため、ドキュメントリポジトリはセキュリティのクラ ス及びレベルに対してランキングシステムを有する。本\*

は表2に説明されている。 [0056]

表 2

リポジトリセキュリティレベル

レベル	セキュリティ記述
0	オープンシステム。ドキュメント転送は暗号化されない。酸別用ディジタル証明書は要求されない。セキュリティ対策を欺く為には大した知識は必要とされないので、このシステムのセキュリティは殆どユーザの良心に委ねられる。リポジトリはオーソライズされていないプログラムのファイルが実行、アクセス又はコピーされるのを防止するために何も提供しない。システムは取り外し可能記憶装置の使用を防止しないし、記憶されたファイルを暗号化しない。
1	最低のセキュリティ。記憶されたファイルが最少限で暗号化されること 除き、前のクラスと同様。
2	基本的なセキュリティ。プログラミング、リポジトリの内容又はクロック状態を処理するための特別なツール及び知識が要求されることを除き前のクラスと同様。全てのディジタル通信が暗号化される。ディジタル証明書が識別として提供される。中間レベルの暗号化が使用される。リポジトリ証明書番号は偽造不可能。
3	一般的なセキュリティ。前のクラスと同様だが、リポジトリの物理的完全性を処理するために特別ツールが必要とされる。充分な暗号化が全ての転送に使用される。パスワード保護がローカルユーザインタフェースを使用するために必要とされる。ディジタルクロックシステムはオーソライゼーションなしではリセットされない。ワークは取外し可能な記憶装置上では配憶されない。ワークをプログラムとして実行する時、このシステムはワークを独自のアドレススペース内でランし、システムコード又はワークを含む任意のファイル記憶装置又は他のメモリへの直接アクセスを提供しない。ワークへは転送トランザクションプロトコルを介してのみアクセスされる。
4	高レベルの暗号化が全ての通信上で使用されることを除き、前のクラスと同様。物理的及び電子的変更要求を記録するためにセンサーが使用される。このような変更の後、リポジトリは指定されたサーバへ変更を通知する迄は他のトランザクションを実行しない。
5	物理的又はディジタル的変更要求が、リボジトリの物理的完全性、又は ディジタル及び暗号パリアの完全性を脅かす事前設定された関値を越え た場合、リボジトリはヒストリのドキュメント記述記録のみ保存するが 、不護慎な相手にリリースされると悪用されそうなディジタル識別を消 去又は破壊する。このことを除いては前のクラスと同様。物理的システ ムが処理されたことを示すために認証の証明書も修正する。指定された ドキュメントの内容も消去する。

リポジトリが、変更を通知するためにワイヤレス通信を行い、ノイジー 6 な警報を用いることを除き、前のクラスと同様である。

10 これは非常に高いレベルのセキュリティに相当する。このサーバは、ト ランザクション、センサ読み取り、及びセキュリティを欺こうとする要 水を通知する遠隔セキュリィシステムへ一定の通信を維持する。

【0057】表2に記述されたセキュリティレベルの特 なるリポジトリに対して異なるセキュリティレベルを有 することの考えである。新しいセキュリティクラス及び 必要条件が社会的状況やテクノロジの変化に応じて進化 することが望まれる。

【0058】リポジトリ・ユーザ・インタフェース ユーザインタフェースは、ユーザがリポジトリと対話し てディジタルワークへのアクセスを得るためのトランザ クションを呼出すか又は使用権を行使するメカニズムと して広く定義付けられている。上記のように、リポジト ーザインタフェースは、特定の実施例によって異なる。 ユーザインタフェースは、ディジタルワークを示すアイ コンや実行され得る種々のトランザクションを有するグ ラフィカルユーザインタフェース (GUI) であっても よい。ユーザインタフェースは情報がユーザにプロンプ トされる生成ダイアログであってもよい。

【0059】ユーザインタフェース自体はリポジトリの 一部である必要はない。リポジトリが他のデバイス内に 埋め込まれてもよい場合、ユーザインタフェースは、リ ポジトリが埋め込まれるデバイスの一部であるにすぎな 30 い。例えば、リポジトリはコンピュータシステム内の利 用可能なスロットに挿入される「カード」内に埋め込ま れることができる。ユーザインタフェースは、コンピュ ータシステムで実行されるディスプレイ、キーボード、 カーソル制御デバイス及びソフトウェアの組み合わせで ある。

【0060】最低でも、ユーザインタフェースは、ユー ザが、アクセス要求及び英数字データのような情報を入 力すると共にトランザクション状態に対してフィードバ ックを提供するのを可能にしなければならない。ユーザ 40 インタフェースは、次に、要求を保守するために、リボ ジトリに対して、適切なトランザクションを開始させ る。特別なユーザインタフェースの他のファセットはリ ボジトリが提供する機能に依存する。

【0061】本発明において、料金は権利の行使に対応 付けられる。料金支払の必要条件は、使用権言語におけ る使用権の各パージョンと共に記述される。このような 料金の記録及び通知はクレジットサーバによって行われ る。料金を権利に対応付けることによって可能とされる いくつかの可能性の内の一つは、広範囲の請求モデルを 50 して行われてもよい

サポートすることの可能性である。従来のソフトウェア 性表示は固定的なものではない。もっと重要なのは、異 10 によって使用された最も簡単なモデルは、購入時には単 一料金しか設定されておらず、その後は、購入者は彼又 は彼女が望む限り何度もワークを使用できる無制限の権 利を得たのである。他のモデルとしては、課金される使 用及び可変料金を含む。単一ワークは異なる使用に対し て異なる料金を有することができる。例えば、ディスプ レイ上の写真を見ることは、ハードコピーを作成するこ と又は当該ハードコピーを新しく作成されたワークに組 み込むこととは別の料金を有する。これらの他の請求モ デルへのキーは、料金を設定してこれらのトランザクシ リは種々の形式で組み込まれる。リポジトリに対するユ 20 ョンに対する料金計算を行うロー・オーバーヘッド手段 を有することにある。

> 【0062】クレジットサーバは、料金が請求され支払 われるよう、とれらのトランザクションを確実にオーソ ライズし、記録する計算システムである。当該クレジッ トサーバは料金を請求クリアリングハウスへ通知する。 当該請求クリアリングハウスは、金融トランザクション が発生するとこれらのトランザクションを管理する。結 果的には、請求書が発生され、その料金が清算される。 好ましくは、クレジットサーバは、料金トランザクショ ンを記憶し、清算のためにネットワークを介して請求ク リアリングハウスと周期的に通信する。このような実施 例において、請求クリアリングハウスとの通信は、完全 性とセキュリティの理由のために暗号化される。他の実 施例において、クレジットサーバは、ユーザの勘定に対 してトランザクションが「リアルタイム」で発生する 「デビット(借り方)カード」として作用する。

> 【0063】クレジットサーバは、メモリ、処理手段、 クロック、並びにリポジトリ及び金融機関と結合するた めのインタフェース手段(例えば、モデム)からなる。 クレジットサーバは、セキュリティ及び認証の機能を有 する必要もある。これらのエレメントはリポジトリのエ レメントと本質的に同じエレメントである。従って、単 ーデバイスが対応する機能とプロトコルを実行するため の適切な処理エレメントを有していると仮定すれば、そ れはリポジトリとクレジットサーバの両方であることが できる。一般的に、しかしながら、クレジットサーバ は、リポジトリに結合され、以下に説明されるように金 融トランザクションを介して対話する。金融機関との対 話は、金融機関自体によって設定されたプロトコルを介

. )

【0064】本発明の実施の形態において、サーバとリ ポジトリの両方に対応しているクレジットサーバは、請 求クリアリングハウス(情報の中心機関)へ金融トラン ザクションを通知する。例えば、ディジタルワークがそ の料金に関して一つのリポジトリから他のリポジトリへ コピーされる時、リポジトリの各々に結合されたクレジ ットサーバはこのトランザクションを請求クリアリング ハウスに通知する。とのととは、クレジットサーバと請 求クリアリングハウスの通信が中断された場合でも、ト ランザクションの料金計算が行われることを保証する観 10 下に詳細に説明されている。 点から望ましい。しかしながら、幾つかの実施例では、 いくつかのトランザクションを失う危険性のある時にト ランザクションの処理を最小とするように当該トランザ クションへ通知する単一クレジットサーバのみを組み込

【0065】本発明は、ディジタルワークとそれらの部 分に対応している権利を定義するために高レベル「使用 権言語」のステートメントを用いる。使用権ステートメ ントはリポジトリによって解読され、あるディジタルワ ークに対してどのトランザクションが無事に遂行され得 20 るかを決定するため、及びこれらのトランザクションに 対するパラメータを決定するために使用される。例え ば、言語におけるセンテンスは、所与のディジタルワー クがコピーされ得るか否か、何時そしていかにしてそれ が使用され得るか、及びその使用に対していくら(あれ ば)請求されるべきかを決定する。使用権ステートメン トが発生すると、これらは、トランザクションの処理中 にアクセスするために適切な形式でコード化される。

むことができる。

【0066】使用権をディジタルワークの階層表現と組 み合わせて言語で定義することによって、(ディジタル 30 ワークの) 広範囲の配給と料金方式のサポートが可能と なる。一つの例は、権利の複数のバージョンをワークに アタッチする可能性である。そとで、クリエータは10 ドルで5部のコピーを作成するPRINT権や、100ドル でコピーを無制限に作成するPRINT 権をアタッチするこ とができる。次に、購入者は、どのオプションが彼のニ ーズに一番適しているかを選択することができる。他の 例としては、権利と料金が加算されるものである。とと で、複合ワークの場合、構成要素ワークの各々の権利及 び料金は、全体としてワークに対する権利及び料金を決 40 定するときに使用される。

【0067】権利の基本的な内容は、図14に示されて いる。図14に関しては、権利1450は、トランザク ショナル構成要素1451及び仕様構成要素1452を 有する。権利1450は、権利によって組み込まれる使 用又は配給の特権を示すラベル(例えば、COPY又はPRIN T)を有する。トランザクショナル構成要素1451 は、ディジタルワークが使用されるか又は配給される特 別な方法に対応している。当該トランザクショナル構成 要素1451は、一般的に、権利についての使用又は配 50 22

給の特権を実行するリポジトリ内のソフトウェア命令の 中に組み込まれている。仕様構成要素1452は、権利 が行使される前に満たされなければならない条件を指定 するか又は種々のトランザクションに関連したパラメー タを指定するために使用される。本発明の好ましい実施 の形態においては、これらの仕様は、コピーカウント1 453、料金と報酬1454、タイム1455、アクセ スとセキュリティ1456、及び制御1457を含む。 これらの仕様の各々は、言語文法エレメントに関して以

【0068】使用権言語は以下に説明される文法に基づ く。文法は、言語に対するシンボルの有効なシーケンス を定義するために便利な手段である。文法を説明する 際、代替物からの明確な選択を示すために表記〔alb | c]が使用される。この例において、センテンス は、"a"、"b"、又は"c"のいずれかを有するこ とができる。センテンスはその内の一つを正確に含んで いなければならない。ブレース { } が選択項目を示すた めに使用される。ブラケット[]やバーやブレースが使 用権センテンスの言語を記述するために使用されるが、 言語の実際のセンテンス内には現れない。

【0069】とれに対して、括弧()は使用権言語の部 分である。括弧はリストされた項目をグループ化するた めに使用される。表記(x¹)は可変長リスト、即ち、 タイプxの一つ以上の項目を含むリストを示すために使 用される。表記(x)・はxを含む可変数リストを示す ために使用される。

【0070】文法におけるキーワードはコロンが付加さ れるワードである。キーワードは言語における共通で、 非常に特別なケースである。とれらは単一値、一般には 識別子を示すために時々使用される。多くの場合、キー ワードとパラメータは全体的にオプショナルである。キ ーワードが与えられると、その値として単一の識別子を 取る。いくつかの場合において、キーワードは識別子の リストを取る。

【0071】使用権言語において、時間は、hours:minu tes:seconds(又はhh:mm:ss) 表現で指定される。タイム ゾーンインジケータ、例えば、PDT (Pacific Dayligh t Time) も指定されることができる。日付は年/月/日 (又はYYYY/MMM/DD) として示される。これ らの時間及び日付の表現は、時刻即ち時間の単位を指定 することができる。お金の単位はドルに換算して指定さ

【0072】使用権言語において、種々の「もの」が互 いに対話する必要がある。例えば、使用権のインスタン スは、銀行トランザクション、ディジタルチケット等を 指定する。とのような物は、識別される必要があり、本 発明においては接尾辞"-ID"を用いて指定される。

【0073】使用権文法は図15にその全体のリストが 作成されており、以下に詳細に記述されている。

【0074】文法エレメント1501"Digital Work Ri ohts=(Rights\*)"は、ディジタルワーク権利を権利のセ ットとして定義する。ディジタルワークにアタッチされ る権利のセットはそのディジタルワークがいかにして転 送され、使用され、実行され又は再生されるかを定義す る。権利のセットは全体的なディジタルワークにアタッ チされ、複合ディジタルワークの場合はディジタルワー クの構成要素の各々にアタッチされる。ディジタル構成 要素の使用権は異なる。

23

【0075】文法エレメント1502 "Right:= (Right-10) Code (Copy-Count) (Control-Spec) (Time-Spec) {Access-Spec } {Fee-Spec})"は、権利の内容を列挙 している。各使用権は権利コードを指定しなければなら ない。各使用権は権利が行使され得る前に満たされなけ ればならない条件も選択的に指定することができる。こ れらの条件とは、コピーカウント、制御、タイム、アク セス、及び料金の条件である。本発明の好ましい実施の 形態において、オプショナルエレメントに関しては、以 下のデフォルトが適用される。即ち、1のコピーカウン ト、権利の使用に関する時間制限の非設定、権利を使用 20 するために要求されるアクセステスト又はセキュリティ レベルの非設定、及び無料。これらの条件はそれぞれ以 下により詳細に記述される。

【0076】それぞれが同じ権利コードを有する複数の 権利バージョンをディジタルワークが有していてもよい ととに注目することは重要である。複数のバージョン は、ディジタルワークにアクセスするための代替条件や 料金を提供する。

【0077】文法エレメント1503 "Right-Code:= Re nder-Code | Transport-Code | File-Management-Code | Derivative-Works-Code Configuration-Code" は、(各 権利が異なる権利コードによって識別されるが、)特定 権利の各々を特別の権利タイプに区別する。このよう に、文法は、ディジタルワークの部分に対応し得る可能 性のある権利のカタログを提供する。以下において、権 利はそれらを記述する便宜上、カテゴリ別に分けられ る。

【0078】文法エレメント1504"Render-Code:= Play: {Player:Player-ID} | Print: {Printer:Printe r-ID》 "は、全てがディジタルワークの一時的で、短命 の、又はノンディジタルのコピーの作成を含む権利のカ テゴリのリストである。これらのコピーは使用された後 は消去される。・Play-幾つかのプロセッサ上でディジ タルワークをレンダリング又は実行するプロセス。これ はディジタル映画の再生、ディジタル音楽の再生、ビデ オゲームの再生、コンピュータプログラムの実行、又は ディスプレイ上でのドキュメントの再生などのものを含 む。・Print - 使用権によってこれ以上は保護されない 媒体へワークをレンダリングすること、例えば、用紙に プリントすること。

24

【0079】文法エレメント1505 "Transport-Code: = Copy | Transfer | Loan {Remaining-Rights:Next-Set-{ (Next-Copy-Rights:Next-Set of Righ ts)} "は、持続性があり、他のリポジトリ上で使用可 能なディジタルワークのコピーの作成を含む権利のカテ ゴリのリストである。オプショナルなNext-Copy-Rights は、伝送された後のワークの権利を決定する。これが指 定されない場合、伝送されたコピーの権利はオリジナル の権利と同じである。オプショナルなRemaining-Rights は、コピーが貸出された時にディジタルワークと共に残 っている権利を指定する。この権利が指定されない場 合、デフォルトは、コピーが貸し出された時に権利が行 使されないデフォルトである。

·Copy-ワークの新しいコピーを作成する。

・Transfer - ワークを一つのリポジトリから他のリポジ トリへ移動する。

・Loan-指定された期間、コピーを他のリポジトリへ貸 し出す。

【0080】文法エレメント1506"File-Management -Code:=Backup {Back-Up-Copy-Rights:Next-Set-of Ri ghts | Restore | Delete | Folder | Directory { Nam e:Hide-Local | Hide-Remote | {Parts:Hide-Local | H ide-Remote ) "は、コピー所有者を悲惨な機器の故障 から保護するためにバックアップコピーのようなファイ ルマネージメントのための動作を含む権利のカテゴリの リストである。

【0081】多数のソフトウェアライセンス及び著作権 法は、コピー所有者を悲惨な機器の故障から保護するた めにバックアップコピーを作成する権利をコピーの所有 者に与える。しかしながら、制御されないバックアップ ・コピーの作成は、オーソライズされたコピーが販売され た後でも制御されないバックアップコピーが保存され復 元されることもできるので、本質的に使用を制御する能 力とならない。

【0082】File-Management (ファイルマネージメン ト)の権利は、使用権を尊重する方法でバックアップコ ピーの作成及び復元を可能とし、コピー所有者と権利授 与者及び収入所有者の双方の要求条件を尊重する。ワー ク記述のバックアップコピー (使用権及び料金データを 含む)は、適切なプロトコル及び使用権制御下におい て、充分に高度なセキュリティを有する他のドキュメン トリポジトリへ送られ得る。更なる権利によってディジ タルワークのフォルダへの編成が許容される。これらの フォルダはこれら自体がディジタルワークとして扱わ れ、それらの内容が、リポジトリの内容を決定しようと するパーティから「隠蔽」されてもよい。

・Backup-媒体の故障に対する保護としてディジタルワ ークのバックアップコピーを作成すること。

·Restore -ディジタルワークのバックアップコピーを 50 復元すること。

·Delete-ディジタルワークのコピーを削除又は消去す るとと。

・Folder-フォルダを作成及びネーミングし、フォルダ 同士の間でファイル及びフォルダを移動すること。

·Directory -フォルダ又はその内容を隠蔽すること。 【0083】文法エレメント1507 "Derivative-Work s-Code:= Extract | Embed | Edit { Process:Process-I {Next-Copy-Rights:Next-Set-of-Rights } " は、新しいワークを作成するためのディジタルワークの 使用を含む権利のカテゴリのリストである。

・Extract -新しいワークの作成目的のため、ワークの 部分を取り除くこと。

·Embed -現存のワーク内にワークを組み込むこと。

·Edit-現存のディジタルワークの部分をコピー、選 択、及び変更することによりディジタルワークを変更す ること。

【0084】文法エレメント1508 "Configuration-C ode:=Install | Uninstall"は、リポジトリ(一般的にレ ンダリングリポジトリ)上でソフトウェアをインストー ルする権利及びインストールしない権利のカテゴリのリ 20 て許諾された権利に依存すると共に、新しいディストリ ストである。これは一般的にレンダリングリポジトリ内 での新しいタイプの再生手段のインストールに対して発

・Install -リポジトリ上で新しいソフトウェアをイン ストールすること。

·Uninstall -リポジトリから現存のソフトウェアを除 去するとと。

【0085】文法エレメント1509"Next-Set-Of-Rig hts:= { Add: Set-Of-Rights)} {(Delete:Set-Of-Rig hts)} {(Replace:Set-Of-Rights) {(Keep:Set-Of-Rig 30 hts)} "は、ディジタルワークのコピーに対する権利が どのように進められるかを定義する。Next-Copy-Rights が指定されない場合、次のコピーに対する権利は現在コ ピーの権利と同じである。さもなければ、次のコピーに 対する権利のセットが指定され得る。Add の後の権利の バージョンは、権利の現在セットに加算される。Delete の後の権利は、権利の現在セットからデリートされる。 権利コードだけがDeleteの後にリストされた場合、これ らのコードを有する権利の全てのバージョンがデリート される。Replace の後の権利のバージョンは、権利の現 40 在セットにおける同じタイプの権利の全てのバージョン を包含する。

【0086】Remaining-Rightsが指定されない場合は、 全てのローンコピーが貸し出された後、オリジナルに対 する権利はない。Remaining—Rightsが指定された場合、 背後でどの権利をキープすべきかについての表現を単純 化するためにKeep: トークンが使用されることができ る。キープ手段に続く権利コードのリストは、リストさ れた権利のバージョンの全てが残りのコピーの中に保持

te: 又はReplace:仕様によって無効にされることができ る。

【0087】種々のトランザクションに関しては、権利 に対して同時に行使され得るワークの「コピー」の数に ついて何らかの制限を行うことが所望される。例えば、 一度に貸し出され、一度に閲覧され得るディジタルワー クのコピー数を制限することが所望される。

【0088】文法エレメント1510"Copy-Count:= (Copies:positive-integer | 0 | unlimited)"は、権 利を得ることを条件とするワークの「コピー」数を定義 する条件を提供する。コピーカウントはゼロ、固定数、 又は無制限である。ディジタルワークに対して単一のコ ピーカウントが存在していることに対抗して、コピーカ ウントは各権利に対応している。権利に対するCopy-Cou ntは権利が行使される度にデクリメントされる。権利に 対するCopy-Countがゼロに等しい場合、この権利はもう 行使されない。Copy-Countが指定されない場合、デフォ ルト値は1である。

【0089】権利と料金は、概して、クリエータによっ ビュータによって課される更なる制限にも左右される。 制御仕様は、クリエータと、更なる制限及び料金の賦課 を支配する彼らのディストリビュータと、の間での対話 を処理する。例えば、ディジタルワークのディストリビ ュータは、ディジタルワークの最終的な消費者が、購入 されたディジタルワークを商業的に活用して料金をつり 上げたり、さもなければ、利益を得たりすることを望ま

【0090】文法エレメント1511"Control-Spec:= (Control: {Restrictable | Unrestrictable} {Unchar geable | Chargeable | )"は、権利の行使に対する親の使 用権及び料金の影響を指定するための条件を提供する。 より高いレベルのd-ブロックが、権利に対して更なる 制限(タイム仕様及びアクセス仕様)を課すことができ る場合、ディジタルワークは制限可能である。更なる制 約が課せられない場合は制限不可能である。デフォルト の設定は制限可能である。それ以上の料金を権利の使用 に課すことができない場合、権利は請求不可能である。 それ以上の料金を権利の使用に課すことができる場合、 権利は請求可能である。このデフォルトは請求可能であ

【0091】何時権利が行使されるかの開始日を割当て たり又は期間を指定することがしばしば望まれる。文法 エレメント1512 "Time-Spec:=({Fixed-Interval| Sliding-Interval | Meter-Time | Until:Expiration-Dat e)"は、権利の行使への時間の条件を指定することを備 える。権利は指定された時間の間、許諾され得る。異な る時間仕様の種類は異なる種類の権利に対して適正であ る。幾つかの権利は決められた所定の期間、行使されと されていることを意味する。この仕様は、引き続くDele 50 とができる。幾つかの権利は、あるトランザクションに より権利が呼び出される時刻からスタートするインターバルの間だけ行使されてもよい。幾つかの権利は、ある種類の課金時間に従って行使されるか又は請求されるととができ、との課金時間は、分離されたインターバルへ分割され得る。例えば、絵画を1時間見る権利は、10分の閲覧を6回、15分の閲覧を4回、及び20分の閲覧を3回に分割されてもよい。

【0092】用語「タイム」及び「デート」は同義語として使用されて時刻を表している。いくつかの種類の時間仕様がある。各仕様は、使用権が適用される時間に対して制限を示す。Expiration-Date は使用権が終了する時刻を指定する。例えば、Expiration-Date が「1995年1月1日」である場合、権利は1995年の最初の時刻に終了する。Expiration-Date が「forever」と指定された場合、権利は終了せずに継続するものとして解読される。満期日だけが与えられている場合、その権利はその満期日までに所望されるだけ行使されることができる。

【 0 0 9 3 】文法エレメント 1 5 1 3 "Fixed-Interval: = From:Start-Time"は開始時間から満期日までランされ 20 る所定のインターバルを定義するために使用される。

【0094】文法エレメント1514 "Sliding-Interval: Interval: Use-Duration"は、不定の(又は「オープン」)なスタート時間を定義するために使用される。該エレメントは、内容がアクセス可能である時間の連続期間に制限をセットする。この期間は、最初のアクセスの時にスタートし、この期間が経過した後か又は満期日に達した後かのいずれか早い方で終了する。例えば、権利が10時間の連続アクセスを付与する場合、使用期間は、最初のアクセスが行われた時に開始し、10時間後 30に終了する。

【0095】文法エレメント1515 "Meter-Time:=Time-Remaining:Remaining-Use"が「課金時間」、即ち、権利が実際に行使された時間の測定、を定義するために使用される。これは、ディジタルワーク使用中の時間(期間)が連続的である必要がない点で、Sliding-Interval仕様とは異なる。例えば、権利が三日間のアクセスを保証する場合、これらの日数は、一ケ月以上にわたり分散されることができる。この仕様によって、これらの権利は、課金時間を使い果すか又は満期日に達するかのいず40れか早い方まで行使される。

(0096) Remaining-Use:=Time-Unit

Start-Time:=Time-Unit

Use-Duration:=Time-Unit

時間仕様の全てはそれらの最終的なインスタンス生成に おいてタイムユニット仕様を含む。

【0097】本発明は、配給又は使用方式へ導入される種々のセキュリティメカニズムを提供する。文法エレメント1516"Access-Spec:=( {SC:Security-Class }

{Authorization:Authorization-ID'} {Other-Author 50 は、ディジタルチケットを持つことである。チケットは

28

ization:Authorization—ID® { Ticket:Ticket—ID} ) はアクセス及び転送を限定する手段を提供する。アクセス仕様は権利を行使するためにリポジトリに対して要求されたセキュリティクラス又は満たされなければならない要求されたオーソライゼーションテストを指定することができる。

【0098】キーワード"SC:" はアクセスにおいて含まれるリポジトリに対する最小のセキュリティレベルを指定するために使用される。"SC:" が指定されない場合、最低のセキュリティレベルが受容可能である。

【0099】オブショナルな"Authorization" キーワードは、ワークと同じリポジトリでの要求されるオーソライゼーションを指定するために使用される。オプショナルな"Other—Authorization" キーワードは、トランザクションにおける他のリポジトリへ要求されるオーソライゼーションを指定するために使用される。

【0100】オプショナルな"Ticket:" キーワードはトランザクションに要求されたチケットの識別を指定する。ディジタルチケットを含むトランザクションは、トランザクションが進められる前に「バンチ」することができるか又はこのチケットを有効にすることができる適切なディジタルチケットエージェントを検索しなければならない。チケットは以下により詳細に記述されている。

【0101】リポジトリとドキュメントサーバを含むトランザクションにおいて、いくつかの使用権は、リポジトリが特定のオーソライゼーションを有すること、サーバがいくつかのオーソライゼーションを有すること、又は両リポジトリが(恐らく異なる)オーソライゼーションを有することを要求することができる。オーソライゼーション自体にリポジトリ同士の間で移動することができるディジタルワークには、他のディジタルワークには、オーソライゼーション及び料金を受けることができる。リポジトリはこのオーソライゼーションを有すると言われる。

【0102】いくつかのケースにおいて、オーソライゼーションはドキュメントサーバ及びリボジトリ以外のソースから要求されてもよい。Authorization-IDによって参照されるオーソライゼーションオブジェクトは、リボジトリとオーソライゼーションソースの間での通信リンクをセットアップするために使用されるディジタルアドレス情報を含むことができる。これらは電話番号に類似している。このようなアクセステストに対しては、通信が設定される必要があり、権利が行使される前にオーソライゼーションを得なければならない。

[0103]一度だけの使用権に関するとの方式の変形は ディジャルチケットを持つことである チケットは

ディジタルチケットエージェントに提供され、チケット にそのタイプが指定される。最も単純なケースにおいて は、全てのリポジトリへ利用可能な、保証されたジェネ リックチケットエージェントが、このチケットを「パン チ」するために利用可能である。他のケースにおいて は、チケットは「特別」のチケットエージェントを検索 するためのアドレス情報を含むことができる。チケット は一旦パンチされると、同じ種類のトランザクションに 再度使用することはできない(以下に説明されるよう に、非パンチ状態にされる、即ちリフレッシュされる場 10 諾者がユーザに支払った報酬をサポートすることができ 合は除く)。パンチングは、チケットが使用される日時 のタイムスタンプでチケットにマーキングすることを含 む。チケットはディジタルワークであり、これらのディ ジタルワークの使用権に従って、リポジトリ同士の間で コピー又は転送され得る。

29

【0104】本発明の好ましい実施の形態において、 「パンチされた」チケットは、それがコピーされるか又 は抽出される時、「非パンチ状態にされる」即ち「リフ レッシュされる」。Copy及びExtract 動作はそのディジ タルチケットの特性として日時を保存する。チケットエ 20 ージェントがチケットを付与された時、当該ディジタル エージェントは、それが、パンチされた最終時間の後で コピーされたか否かを単純にチェックすることができ る。ディジタルチケットは、当然、そのコピーを有する か、又は当該コピーにアタッチされた使用権を抽出しな ければならない。

【0105】チケットをパンチしない能力は以下の場合 に重要である。

・ディジタルワークが一回だけの使用に限定されて低コ ストで頒布される。

・ディジタルワークが、他のワークの購入の際の割引を するために一回使用可能なチケットによって頒布され

・ディジタルワークが、未来のアップグレード用に使用 することができる(購入価格に含まれ、恐らくそのワー ク内に埋め込まれた) チケットによって頒布される。

【0106】とれらの各ケースにおいて、購入されたコ ピーが、(チケットを含む)ディジタルワークから成さ れる場合、新しい所有者は、そのコピーの販売者がその ワークを使用してもしなくても、フレッシュ(パンチさ れてない)チケットを得ることを期待する。これに対し て、ワークの貸出し又はワークを単に他のリポジトリへ 転送することは、チケットを再利用することではない。 【0107】ディジタルワークの使用に対する請求は、 商業的流通システムに対する基本である。文法エレメン ├ 1 5 1 7 "Fee-Spec:= {Scheduled-Discount} Regula

r-Fee-Spec | Scheduled-Fee-Spec | Markup-Spec"はディ ジタルワークの使用に対する請求のオプションの範囲を 提供する。

【0108】 この方法の主要な特徴は潜在的に少量のト 50 な料金を定義する。

ランザクションに対するローオーバーヘッド請求の開発 である。これにより、数千のトランザクションの各々に 対してほんの数セントの料金を集めることが容易とな る。

【0109】文法は、使用毎に請求が発生する使用と、 タイムユニットによって課金される使用と、を区別す る。トランザクションは、ディジタルワークを使用する ためにユーザが支払う料金だけでなく、ユーザを誘導し てディジタルワークを使用又は配給させるために権利許 る。

【0110】オプショナルなスケジュールされた割引 は、料金仕様の残りの部分に対応し、所定割合の時間だ け料金を割り引く。指定されない場合、スケジュールさ れた割引はない。規定の料金仕様は時間当たりで一定し ている。スケジュールされた料金仕様は、料金仕様が変 化する日付のスケジュールを付与する。マークアップ仕 様は既に請求されている料金に対して手数料を加算する ためにd-ブロック内で使用される。

【 0 1 1 1 】文法エレメント1518 "Scheduled-Disco unt:≈(Scheduled-Discount:(Time-Spec Percentage)

)"。Scheduled-Discountは、本質的に、ディジタル ワークの権利の当該バージョンに対する他の料金仕様の スケジュールされた変更子である。(これは子又は親の ディジタルワーク又は他の権利バージョンに対応しな い)。これは時間とパーセンテージのペアリストであ る。トランザクションの時にまだ経過していないリスト 内の最新時間が、実施される時間である。とのパーセン テージは割引パーセントを付与する。例えば、数字10 30 は10%の割引を示す。

【0112】文法エレメント1519 "Regular-Fee-Spe c:=( {Fee: | Incentive: } Per-Use-Spec | Metered-Ra te-Spec | Best-Price-Spec | Call-For-Price-Spec

{Min:Money-Unit Per:Time-Spec} {Max:Money-Unit P er:Time-Spec) To:Account-ID)" は数種類の料金仕様を 提供している。

【0113】Fee:が指定されたならば、料金はコピー所 有者/ユーザによって総収入所有者へ支払われる。Ince ntive:が指定されると、報酬は収入所有者によってユー ザへ支払われる。Min:仕様が付与されると、その使用に 対してタイム仕様毎に請求される最小の料金が示され る。次に、Max:仕様が与えられると、その使用に対して タイム仕様毎に請求される最大の料金が示される。Fee: が指定されると、Account-IDは料金が支払われる勘定書 を識別する。Incentive:が指定されると、Account-IDは 料金が支払われる勘定書を識別する。

【0114】文法エレメント1520"Per-Use-Spec:= Per-Use:Money-Unit" は、トランザクションに掛かった 時間に関係なく、権利が行使される度に支払われる単純

【0115】文法エレメント1521 "Metered-Rate-Spec:= Metered:Money-Unit Per:Time-Spec"は権利が行使された時間に応じて支払われる課金レート料金を定義する。このように、トランザクションを終了するのに掛かった時間がこの料金を決定する。

【0116】文法エレメント1522"Best-Price-Spec:= Best-Price:Money-unit Max:Money-unit"は勘定書が設定された時に決定される最適価格を指定するために使用される。この仕様は、リポジトリが利用できない情報に依存する特別な取引(deal)、リベート、及び価格表 10示を含む。全ての料金仕様は、消費者が問屋であるか若しくは好ましい顧客であるか、又は販売者が何らかの方法でオーソライズされていることなどを示すことができるチケット又はオーソライゼーションと合成されることができる。 Max: フィールドにおける金額は使用にかかる経費の最大の額である。これは、クレジットサーバに仮請求された金額である。しかしながら、最終的に取引が成立した時にいかなる超過金額も別のトランザクションで消費者へ返却される。

【0117】文法エレメント1523"Call-For-Price-20 Spec:= Call-For-Price"は、価格が変動する場合を含むことを意図している点で、"Best-Price-Spec" に類似している。Call-For-Price-Spec は、価格を決定するためにディーラーとの情報交換を要求する。権利が行使される時にリポジトリがディーラーと通信できない場合、このオプションは行使されることができない。このことは、ディーラーが、権利を行使するためにプライスを付け、取引証明を渡す安全なトランザクションに基づいており、この取引証明は請求プロセスにおいて参照されたり又は取込まれる。

【0118】文法エレメント1524 "Scheduled-Fee-Spec:=(Schedule:(Time-Spec Regular-Fee-Spec) )は、料金仕様が変化する日付のスケジュールを提供するために使用される。最新の過去の日付を有するとの料金仕様が、実施される料金仕様である。これは料金の合意を各期間ごとに変更するための手段を提供するので、より一般的である。

【0119】文法エレメント1525 "Markup-Spec:=Markup:percentage To: Account-ID"は、既に請求されている料金に手数料を加算するために提供される。例えば、5%のマークアップはこれまでの累積料金の5%の料金がディストリビュータに割り当てられることを示す。マークアップ仕様は他の種類の料金仕様の全てに適用されることができる。当該マークアップ仕様はディストリビュータによって提供されたシェル内に一般に使用される。これは現在dーブロックの部分であるdーブロックに対応する料金に当てはまる。これは税金又はディストリビュータオーバーヘッドに使用するために役立つ仕様である。

【0120】ユーザがディジタルワークへのアクセスを 50 ポジトリのパブリックな書き込みキーを用いてそのデー

要求する時、リポジトリは種々のトランザクションを開始する。呼び出されたトランザクションの組み合わせは使用権に割り当てられた仕様に依存する。セッション開始トランザクション、金融トランザクション及び使用トランザクションの三つの基本的なタイプのトランザクションがある。概して、セッション開始トランザクションは有効なセッションを設立するために最初に開始される。有効なセッションが設定されると、種々の使用権に対応するトランザクションが呼び出される。最後に、特定トランザクションリクエスト(request specific transactions)が実行される。

32

【0121】トランザクションは、二つのリポジトリ (一つがサーバとして作用する)の間、リポジトリとド キュメント再生プラットフォーム (例:実行及び閲覧 用)の間、リポジトリとクレジットサーバの間、又はリ ポジトリとオーソライゼーションサーバの間で発生す る。トランザクションが一つ以上のリポジトリ同士の間 で発生する時、とれらのリポジトリ同士の間に信頼でき る通信チャネルがあると仮定される。この通信チャネル は、例えば、転送エラーを検出し、補正するための組込 み(built-in)機能を有するTCP/IPチャネル又は 他の市販されているチャネルであってもよい。しかしな がら、通信チャネルが安全であるとは仮定されない。セ キュリティ及びプライバシーの提供は、リポジトリを指 定、実行するための必要条件の一部であり、これによ り、種々のトランザクションに対する必要性が構成され る。

【0122】トランザクションはリポジトリ同士の間のいくつかの通信があることを要求する。リポジトリ同士の間の通信はメッセージと称されるユニットにおいて発生する。通信ラインは安全でないと仮定されるので、最低セキュリティクラスより上にある全てのリポジトリとの通信は、パブリックキー暗号技術を用いて暗号化される。パブリックキー暗号化は暗号化技術において周知の技術である。用語「キー」は暗号化及び復号のアルゴリズムと共に使用される。キーはペアで現れ、そこでは、「書き込みキー」がデータを暗号化するために使用され、「チェッキングキー」がデータを復号するために使用され、「チェッキングキー」がデータを復号するために使用される。書き込み及びチェッキング・キーは共にパブリック又はプライベートであってもよい。パブリックキーは他に配給されるキーである。ブライベートキーは秘密保持される。

【0123】キーの管理とセキュリティはパブリックキー暗号化システムの成功において有用である。本発明の好ましい実施の形態において、一つ以上のマスタリポジトリはこれらのキーを保持し、リポジトリによって使用される識別証明書を作成する。

【0124】発送リポジトリが受信リポジトリにメッセージを転送する時、この発送リポジトリは、当該受信リポジトリのパブリックな事き込みキーを用いてそのデー

タの全てを暗号化する。発送リポジトリは、それ自体の 名前、受信リポジトリの名前、(以下に記述される)臨 時語(nonce )のようなセッション識別子、及び各メッ セージにおけるメッセージカウンタを含む。

【0125】このように、通信は、復号に対してブライ ベートなチェッキングキーを保持する受信リポジトリに よってのみ(高い確率で)読み出されることができる。 補助データはセキュリティを様々な再生攻撃から保護す るために使用される。メッセージが誤ったカウンタ又は 古い臨時語と共に到着した場合、リボジトリは、誰かが 10 通信を妨害し、トランザクションが終了したと仮定する ことができる。

【0126】暗号化のために使用されるリポジトリのた めのそれぞれのパブリックキーは以下に記述される登録 トランザクションにおいて得られる。

【0127】使用トランザクションはリポジトリ同士の 間のセッションにおいて実行される。一つ以上のリポジ トリを含む使用トランザクションに対して、又はリポジ トリとクリジットサーバの間の金融トランザクションに トランザクションと呼ばれる第2のトランザクション が、セッションを開始するために要求されることもあ る。リポジトリ同士の間の通信チャネルは信頼できる が、安全ではないと仮定されるので、非リポジトリがリ ボジトリへの合法的でないアクセスを得るためにプロト コルを模倣するかもしれない危険性がある。

【0128】二つのリポジトリ間の登録トランザクショ ンは、図16及び17に関して記述されている。記述さ れているステップは、識別を「リポジトリー2」に登録 する「リポジトリー1」の観点からである。その識別を 30 リポジトリー1に登録しているリポジトリー2に対して 同じセットのステップが反復されるよう、登録は対称的 でなければならない。図16に関しては、ステップ16 01においてリポジトリー1は最初に暗号化された登録 識別子を発生し、ステップ1602において登録メッセ ージを発生する。登録メッセージは、マスタリポジトリ の識別子、リポジトリー1に対する識別証明書、及び暗 号化されたランダム登録識別子で構成されている。識別 証明書は、そのプライベートキーでマスタリポジトリに よって暗号化され、当該リボジトリ(ととではリボジト 40 リー1)が本物のリポジトリであることを証明する。識 別証明書はリポジトリ、リポジトリセキュリティレベ ル、及び(その時間を過ぎれば証明書がもはや有効では ないことを示す) タイムスタンプのためのパブリックキ ーも含む。登録識別子はこの登録のためのリポジトリに よって発生された数字である。当該登録識別子はセッシ ョンに対して唯一であり、リポジトリー1のプライベー トキーで暗号化される。当該登録識別子はいくつかの種 類の通信ベース攻撃を検出することによって認証のセキ ュリティを改善するために使用される。次に、ステップ 50 においてパフォーマンスメッセージを発生するリポジト

1603において、リポジトリー1は、登録メッセージ をリポジトリー2へ転送する。

34

【0129】登録メッセージを受け取ると、ステップ1 604において、リポジトリー2は当該メッセージがマ スタリポジトリに必要とされるパブリックキーを持って いるか否かを決定する。リポジトリー2が識別証明書を 復号するのに必要とされるパブリックキーを持たない場 合、ステップ1618において、登録トランザクション はエラーで終了する。

【0130】リポジトリー2が適当なパブリックキーを 有すると仮定すると、ステップ1605において、識別 証明書が復号される。ステップ1606において、リボ ジトリー2は暗号化された登録識別子を保存し、ステッ プ1607において、リポジトリ識別子を抽出する。ス テップ1608において、抽出されたリポジトリ識別子 は、採用されたドキュメントリポジトリの「ホットリス ト」に対してチェックされる。本発明の好ましい実施の 形態において、各リポジトリは採用されたリポジトリの 「ホットリスト」を含む。そのリポジトリが「ホットリ 対して、登録トランザクションが実行される。ログイン 20 スト」に載っている場合、ステップ1618において、 登録トランザクションはエラーで終了する。リポジトリ はそれらの証明書の期限が切れると、ホットリストから 除外されることができ、これによりリストは際限なく成 長しなくてもよい。さらに、リポジトリは以前に受け取 ったホットリスト証明書のショートリストを保持すると とによって、当該リポジトリは実際にこのリストを検討 する作業を避けることができる。これらのリストはマス タリポジトリによって暗号化される。能率を改善するた めのアプローチのためのマイナーな変形は、ホットリス ト証明書の名前のリストを最初に交換するリポジトリを 有し、結果的に、以前に受け取ったことのないリストの みが交換される。「ホットリスト」はマスタリポジトリ によって保持され、配給される。

> 【0131】トランザクションがエラーで終了する代わ りに、トランザクションが、他の登録メッセージが他の マスタリポジトリによって作成された識別証明書に基づ いて送られることを要求することができることに注目さ れたい。これは、申し分のない識別証明書が見つかるま で又は信頼が確立されないことが決定するまで反復され

> 【0132】リポジトリがホットリスト上にないと仮定 した場合、リポジトリ識別は検証されなければならな い。言い換えれば、リポジトリー2は、(リンクの)他 端におけるリポジトリが実際にリポジトリー1であるこ とを検証する必要がある。これはパフォーマンステスト と呼ばれ、リポジトリー1とリポジトリー2の間の前の セッション開始のレコードを再生する偽リポジトリを介 してリポジトリへの無効なアクセスを防止するために実 行される。パフォーマンステストは、ステップ1609

リー2によって開始される。パフォーマンスメッセージ は、臨時語(ノンス)、それぞれのリポジトリの名前、 時間、及びリポジトリー1から受け取られた登録識別子 からなる。ノンスは、いくつかの任意の可変情報(例え ば、時間又は温度) に基づいて生成されたメッセージで ある。このノンスは、リポジトリー1がメッセージ上で 今まで一度も見たことがことが要求されるプライベート キーを用いて、当該リポジトリー1がメッセージの正確 な暗号化を実際に展開することができるか否かをチェッ クするために使用される。パフォーマンスメッセージは 10 ムベースを設定するために当該リボジトリによって使用 リポジトリー1の登録メッセージ内で指定されたパブリ ックキーを用いて暗号化される。このパフォーマンスメ ッセージは、ステップ1610において、リポジトリー 1へ転送され、ステップ1611において、そのプライ ベートキーを用いてリポジトリー1によって復号され る。次に、リポジトリー1は、ステップ1612におい て二つのリポジトリの名前が正しいか、ステップ161 3において時間が正確か、ステップ1614において登 録識別子がリポジトリー1が送った識別子に対応してい るか否かを確かめるためにチェックする。 これらのテス 20 トのうちのどれかが不合格ならば、トランザクションは ステップ1616で終了する。とれらのテストが合格す れば、ステップ1615において、リポジトリー1はノ ンスをリポジトリー2へ暗号化しないで転送する。次 に、リポジトリー2は、ステップ1617において、受 け取ったノンスを元のノンスと比較する。これらが一致 しない場合、ステップ1618において、登録トランザ クションはエラーで終了する。これらが同じ場合は、登 録トランザクションは無事に終了する。

かったと仮定すると、これらのリポジトリは、セッショ ンの間の全ての通信において使用されるセッションキー を含むメッセージを交換し、クロックを同期する。図1 7は、セッション情報交換及びクロック同期ステップを 示す(再度、リポジトリー1の観点から)。図17に関 しては、ステップ1701においてリポジトリー1はセ ッションキーのペアを作成する。第1のキーは、プライ ベートに保持され、メッセージを暗号化するためにリポ ジトリー1によって使用される。第2のキーはリポジト リー2によって使用されるパブリックキーであり、メッ セージの復号を行う。この第2のキーは、ステップ17 02において、リポジトリー2のパブリックキーを用い て暗号化され、ステップ1703において、リポジトリ -2へ送られる。受け取ったら、ステップ1704にお いて、リポジトリー2は当該第2のキーを復号する。第 2のキーは次に続く通信においてメッセージを復号する ために使用される。各リポジトリがこのステップを終了 すると、これらのリポジトリは共に、もう一方のリポジ トリが本物であり、これらのリポジトリがオリジナルの リポジトリと通信しているととが確認される。各リポジ 50

トリはセッション中の更なる通信を復号するときに使用 されるキーをもう一方のリポジトリへ付与する。このキ ーはそれ自体が受信リポジトリのみのパブリックキーで 転送されるので、引き続くメッセージを復号するために 使用されるキーを復号することが可能である。

36

【0134】セッションの情報が交換された後、リポジ トリはこれらのクロックの同期をとらなければならな い。クロックの同期は、これらのリポジトリの互いのト ランザクションの金融記録に対して合意が得られたタイ される。図17に戻って、ステップ1705において、 リポジトリー2は、タイムスタンプ交換メッセージを発 生することによって、クロック同期を開始し、ステップ 1706においてとのメッセージをリポジトリー1へ転 送する。受信すると、ステップ1707においてリポジ トリー1はそれ自体のタイムスタンプメッセージを発生 し、ステップ1708においてそのメッセージをリポジ トリー2へ戻すように転送する。ステップ1709にお いて、リポジトリー2は現在時間を記し、ステップ17 10において、リポジトリー1から受け取った時間を記 憶する。ステップ1711において、現在時間がリポジ トリー1から受け取った時間と比較される。ステップ1 712において、との差は、所定の許容値(例えば、1 分)を超過しているかを見るためにチェックされる。超 過している場合、ステップ1713において、リポジト リー2は、当該リポジトリー2がリポジトリの偽造を示 すかもしれないのでトランザクションを終了する。超過 していない場合、ステップ1714において、リポジト リー2は調整されたタイムデルタを計算する。調整され 【0133】この時、このトランザクションが終了しな 30 たタイムデルタは、リポジトリー2のクロックタイムと リポジトリー1及びリポジトリー2からの時間の平均と の差である。

> 【0135】より高い精度を達成するために、リポジト リー2は時間を一定回数(例えば、5回)まで再び要求 し、クロック同期ステップを反復し、その結果を平均す

【0136】第2のセッション開始トランザクションは Login transaction (ログイン・トランザクション)で ある。Login transaction はトランザクションを要求す るユーザの真偽をチェックするために使用される。Logi n transaction は、クレジットサーバへ請求される金融 トランザクションのオーソライゼーションに関して特に 慎重である。Login transaction は、ユーザインタフェ ースにおけるユーザとリポジトリに対応しているクレジ ットサーバとの対話を含む。とこで交換される情報は、 ユーザに対して自体を識別するためにリポジトリ/クレ ジットサーバによって供給されるログインストリング と、クレジットサーバに対して自身を識別するためにユ ーザによって提供されるPersonal Identification Numb er(PIN) (個人識別番号) である。ユーザが、ユーザイ

ンタフェースが常駐しているリポジトリとは異なるリポ ジトリでクレジットサーバヘアクセスしている場合、情 報の交換はそれぞれのリポジトリのパブリック及びプラ イベートキーを用いて暗号化される。

【0137】Billing Transaction (請求トランザクシ ョン) はクレジットサーバとの金銭上のトランザクショ ンに関する。請求トランザクションは全ての他の条件が 満たされた時に実行され、この要求を許諾するために使 用料が要求される。大抵の場合、請求トランザクション は当該技術分野においては良く理解される。これらのト 10 ランザクションは、リポジトリとクレジットサーバの 間、又はクレジットサーバと請求クリアリングハウスの 間にある。つまり、要求されるトランザクションは以下 を含む:

・リポジトリとユーザがそれらの本物をクレジットサー バへ設定するための登録及びLOGIN トランザクション。 リポジトリとクレジットサーバが単一システムとして実 行される場合、とれらのトランザクションは完全に内部 トランザクションである。

・クレジットサーバがその本物を請求クリアリングハウ 20 スへ設定する登録及びLOGIN トランザクション。

・料金を割り当てるためのAssign-fee transaction。 C のトランザクションにおける情報は、トランザクション 識別子、トランザクションにおけるリポジトリの同一 性、及びディジタルワークの該当部分からの請求のリス トを含む。トランザクションにおいて何らかの異常事 態、例えば、通信妨害などが発生した場合、この情報も 含まれる。

・請求を割り当てるためのBegin-charge transaction (請求開始トランザクション)。 とのトランザクション は、課金使用に用いられることを除いては料金割当てト ランザクション (Assign-fee transaction) とほぼ同様 である。なお、このトランザクションは、料金割当てト ランザクションと共に使用料情報を含む。次に、クレジ ットサーバはクロックをランする役割を果たす。

・課金使用に対する請求を終了するEnd-charge transac tion。(このアプローチの変形ではリポジトリは時間ブ ロック毎に周期的請求情報を交換する。)

・パーソナルクレジットサーバと請求クリアリングハウ スの間のReport-chargestransaction (請求通知トラン ザクション)。このトランザクションは請求(billing) 期間において少なくとも一度は呼び出される。これは、 請求に関する情報を渡すために使用される。貸借カード 上で、このトランザクションは、必要に応じて、バラン ス(貸借対照)情報及びクレジットの制限を更新するた めに使用される。

【0138】全ての請求トランザクションにはトランザ クションIDが付与され、サーバとクライアントの両方 によってクレジットサーバへ通知される。これによっ

無くした場合、請求情報の損失の可能性を軽減し、シス テムの偽造に対するチェックを行う。

【0139】セッション開始トランザクションが終了し た後で、使用の要求が処理されてもよい。使用要求を処 理する時に実行されるステップの記述を簡素化するた め、用語「リクエスタ」は要求を開始するリクエスタモ ードのリポジトリを称するために使用される。用語「サ ーバ」は、サーバモードのリポジトリを称するために使 用されると共に、所望されるディジタルワークも含む。 ワークをプリントするか又は閲覧するかの要求のような 多数のケースにおいては、リクエスタ及びサーバは同じ デバイスであってもよいし、以下に記述されているトラ ンザクションは完全に内部トランザクションであっても よい。このようなインスタンスにおいて、登録トランザ クションのようないくつかのトランザクションステップ が実行されなくてもよい。

【0140】使用権トランザクションの全てのセマンテ ィックス(意味論)の一部であるいくつかの共通のステ ップがある。これらのステップは共通トランザクション ステップと呼ばれる。「オープニング」ステップと「ク ロージング」ステップの二つのステップがある。簡素化 のために、これらは使用権トランザクションの全ての記 述においてそれらを反復するよりも、本発明においては リストされている。

【0141】トランザクションは、ディジタルワークの 一部、完全なディジタルワーク、又は他のディジタルワ ークを含むDigital workを指示することができる。本明 細書中には詳細に記述されていないが、トランザクショ ンは複数のディジタルワークからなるフォルダさえも指 30 示することができる。用語「ワーク」はアクセスされて いるディジタルワークの任意の部分又は任意のセットを 指示するために使用される。

【0142】ステップの多くは特定の条件が満たされて いるか否かを決定することを含む。各使用権は、権利が 行使される前に満たされなければならない一つ以上の条 件を有することもあることを思い出して頂きたい。ディ ジタルワークは部分を有し、部分は部分を有する。異な る部分は異なる権利及び料金を有することができる。従 って、トランザクションに含まれる全ての部分に対して 40 必要条件が満たされることを検証することが必要であ る。要するに、権利が存在しているか及び行使するため の条件が満たされているかのチェックに指示される時、 全てのとのようなチェックがワークの関連部分のそれぞ れに対して発生するように意図されている。

【0143】図18はトランザクションのための最初の 共通のオープニング及びクロージングステップを示して いる。この時点で、登録が発生し、「信頼できる(trust ed)」セッションが適所に置かれていると仮定される。 汎用テストは、ワークを含むフォルダ又はファイルシス て、トランザクションのパーティの一人が銀行カードを 50 テム階層内の高位にあるフォルダを含む幾つかのフォル

·ダに対応している使用権に対するテストである。これら のテストは、ワークがワークそれ自体にアタッチされて いることに対抗して、ワークが特定のリポジトリ上にあ った結果としてのワークに課せられた必要条件に対応し ている。図18に関しては、ステップ1801におい て、使用トランザクションを開始する前に、リクエスタ は当該トランザクションに対応している権利が行使され る前に、要求されるあらゆる汎用テストを実行する。例 えば、(ソフトウェアの) インストール権、アンインス トール権及びデリート権が、権利が行使される前にリク エスタがオーソライゼーション証明書を有することを要 求するために実行されてもよい。他の例は、ディジタル ワークがリクエスタへコピーされる前に、ディジタルチ ケットが提示され、パンチされるという必要条件であ る。汎用テストのいずれかが不合格ならば、ステップ1 802において、トランザクションは開始されない。使 用要求を受けて、このように要求されたテストに合格し たと仮定すると、ステップ1803において、サーバ は、トランザクションの記録又は通知に使用されるトラ ンザクション識別子を発生する。次に、サーバは、ステ 20 ップ1804において、要求されたトランザクションに 対応している権利がディジタルワークに対して許諾され たか否かをチェックする。当該要求に対応している権利 がディジタルワークに対して許諾されなかった場合、ス テップ1805においてトランザクションは終了する。 要求された権利がディジタルワークに対して許諾された 場合、サーバは、権利を行使するための種々の条件が満 たされたか否かを決定する。ステップ1806におい て、タイムベースの条件が検討される。これらの条件は 権利のバージョンに対するタイム仕様を検討することに 30 よってチェックされる。いずれの条件も満たされなかっ た場合、ステップ1805においてトランザクションは

【0144】タイムベースの条件が満たされた場合、ステップ1807においてサーバはセキュリティ及びアクセス条件をチェックする。このようなセキュリティ及びアクセス条件は以下の場合に満たされる。

終了する。

- 1) リクエスタが指定されたセキュリティクラス又はそれより高位のセキュリティクラスにあること。
- 2) サーバがあらゆる指定されたオーソライゼーション 40 テストに合格していること。
- 3) リクエスタがあらゆる指定されたオーソライゼーションテストに合格し、あらゆる要求されたディジタルチケットを有していること。

いずれの条件も満たされなかった場合、ステップ180 5においてトランザクションは終了する。

【0145】セキュリティ及びアクセス条件がすべて満たされたと仮定すると、ステップ1808においてサーバはコピーカウント条件をチェックする。コピーカウントがゼロに等しい場合、トランザクションは完了するこ 50

とができず、ステップ1805においてトランザクションは終了する。

【0146】コピーカウントがゼロに等しくないと仮定すると、ステップ1809において、サーバは、要求された権利のために使用されているコピーが、要求された権利(又は関連部分)のためのコピーカウントに等しいか又はそれ以上であるか否かをチェックする。使用中のコピーがコピーカウントより大きいか又は等しい場合、これはトランザクションのバージョンに対する使用権が10 使い果たされたことを示す。従って、ステップ1805において、サーバはトランザクションを終了する。コピーカウントがトランザクションに使用されているコピーより少ない場合、トランザクションは続けられ、ステップ1810においては、使用されているコピーが当該トランザクションにおいて要求されたディジタルワークの数だけインクリメントされる。

【0147】次に、サーバは、ステップ1811におい てディジタルワークが"Loan"アクセス権利を有している か否かをチェックする。"Loan"アクセス権利は、全ての コピーが貸し出されても権利が残存していることがある ので、特別のケースである。ディジタルワークが"Loan" アクセス権利を有している場合、ステップ1812にお いて、全てのコピーが貸し出されたか否かを見るために チェックされる。貸し出されたコピーの数はディジタル ワークの貸出権利の全てのバージョンに対するCopy-Cou nts の合計である。複合ワークに関しては、関連する数 字は、複合ワークの各構成要素の合計のような最小数で ある。全てのコピーが貸し出された場合、ステップ18 13において、残りの権利が決定される。残りの権利 は、"Loan"の権利のバージョンからの残りの権利仕様か ら決定される。"Loan"の権利が一つだけの場合、決定は 簡単である。残りの権利はLoanの権利のバージョンにお いて仕様された権利か、又はRemaining-Rights: が指定 されていない場合は無しである。Loanの権利の複数バー ジョンがある場合、及び全てのバージョンの全てのコピ ーが貸し出された場合、残りの権利は、Loanの権利の全 てのバージョンに渡って残っている権利の最小セット (共通部分)として取られる。ステップ1814におい て、サーバは要求されたセットが残りの権利のセット内 にあるか否かを決定する。要求されたセットが残りの権 利のセット内にない場合、ステップ1805において、 サーバはトランザクションを終了する。

【0148】Loanがディジタルワークの使用権ではない場合、又は全てのコピーが貸し出されず、又は要求された権利が残りの権利のセット内にある場合、ステップ1815において、その権利に対する料金の条件がチェックされる。これはリボジトリとそれに対応するクレジットサーバの間の種々の金融トランザクションを開始する。さらに、ディジタルワークの使用のあらゆる課金が開始される。任意の金融トランザクションが失敗する

と、ステップ1805においてトランザクションは終了 する。

【0149】条件がチェックされる順番がステップ18 06乃至1815の順序に従わなくともよいことに注目 されたい。

【0150】との時点で、権利特定ステップは今や実行され、ステップ1816として表される。この権利特定ステップは以下により詳細に記述されている。

【0151】共通のクロージングトランザクションステップが実行される。クロージングトランザクションステ 10ップの各々は、トランザクションが無事に完了した後で、サーバによって実行される。図18に戻ってみると、ステップ1817において、要求された権利に対して使用されているコピーの値は当該トランザクションに含まれているコピー数だけデクリメントされる。次に、権利が計量による使用料金仕様を有する場合、ステップ1818において、サーバはトランザクションに含まれている全ての部分に対する権利に対応しているRemaining-Use-Timeから経過した時間を減算する。最後に、権利に対応している料金仕様がある場合、ステップ1819 20において、サーバは請求を確認するためにEnd-Charge(請求終了)金融トランザクションを開始する。

【0152】考慮すべき重要な部分は、サーバからリクエスタへのディジタルワークの転送である。本明細書中に記述されている転送プロトコルは有効セッションが作成された後で発生する事象に関する。転送プロトコルは、リポジトリ同士の間での通信中断ケースを取り扱わなければならない。通信チャネルへのノイズ注入のような妨害は完全性チェック(例えば、バリティ、チェックサム等)によって検出されることができる。当該完全性 30チェックは、伝送プロトコルの中へ組み込まれているが本明細書中では詳細に説明しない。

【0153】転送プロトコルの基盤となる目標は、通信チャネルの故意又は事故による妨害のようないくつかの故障モードを阻止することである。例えば、トランザクションの終りに近い特定の時間においてユーザがクレジットサーバを有するカードを引いたと仮定する。「カードを引く」ことによってリポジトリが作成されたワークのコピー数を正確に数え損なうような無防備な時間があってはならない。要するに、ディジタルワークを使った40後で、支払いを避けるための手段としてバーティが接続を破壊できるような時間があってはならない。

【0154】トランザクションが妨害(及び失敗)された場合、両方のリポジトリは、ディジタルワークと、失敗前の当該ディジタルワークの状態に対する会計、及び失敗それ自体のモジュール記録を回復する。

【0155】図19は、トランザクション中に情報を転送する過程におけるステップを示す状態ブロックである。各ボックスは、サーバモード(中央の点線1901の下)のいのト)又はリクエスタモード(点線1901の下)のい

づれかにおいてリポジトリの状態を示す。実線の矢印は 状態同士の間の遷移を表す。ダッシュラインの矢印は、 リポジトリ同士の間のメッセージ通信を表す。実線の遷 移矢印を指し示すダッシュラインのメッセージ矢印は、 メッセージが受け取られた時、遷移が発生することを意 味すると解釈される。ラベル付けされてない遷移の矢印 は、無条件で発生する。状態遷移矢印における他のラベ ルは遷移をトリガーする条件を記述する。

42

【0156】図19に関しては、サーバは最初に新しいトランザクションがスタートメッセージ1903を介して開始される1902の状態にある。このメッセージはトランザクション識別子と、転送されるデータのブロックのカウントとを含むトランザクション情報を含む。最初は、1904において待機状態にあるリクエスタはデータ待機状態1905を実行する。

【0157】サーバはデータ転送状態1906を実行し、データブロック1907を転送し、次にアクノレッジ状態1908の待機を実行する。データが受け取られると、リクエスタはデータ受け取り状態1909を実行し、データブロックが完全に受け取られた時それはアクノレッジ状態1910を実行し、Acknowledgement message (アクノレッジ・メッセージ)1911をサーバへ転送する。

【0158】より多くのブロックを送る場合、サーバは リクエスタからAcknowledgement message を受け取るま で待機する。Acknowledgement message が受け取られる と、サーバは次のブロックをリクエスタへ送り、アクノ レッジを再び待機する。このリクエスタも同じ状態サイ クルを反復する。

【0159】サーバが最終ブロックを送る前に通信の失敗を検出した場合、当該サーバはトランザクションが取り消されるキャンセル状態1912に入る。同様に、リクエスタが最終ブロックを受け取る前に通信の失敗を検出した場合、当該リクエスタは取消状態1913に入る。

【0160】送ろうとするブロックがなくなった場合、サーバはトランザクションにコミット(委任)し、状態1914における最終のAcknowledgement(アクノレッジ)を待機する。サーバが最終のAcknowledgement messageを受け取る前に通信の失敗があった場合、サーバはやはりトランザクションにコミットするが、状態1915におけるそのクレジットサーバへの事象に関する通知を含む。この通知は二つの目的を果たす。この通知は、完全には受け取られなかったディジタルワークを受け取ったものとして請求されたことについてのユーザによる主張を合法とするのを補助する。さらに、これは、疑わしい使用バターン及び妨害を有するリポジトリや通信ラインを識別するのを補助する。サーバは、次に、その完了状態1916を実行する。

の上) 又はリクエスタモード (点線1901の下) のい 50 【0161】受け取ろうとするブロックがもうないリク

エスタサイドでは、リクエスタは状態1917において このトランザクションにコミットする。リクエスタがこの状態における通信の失敗を検出すると、リクエスタは 状態1918におけるその失敗をクレジットサーバへ通 知するが、依然としてそのトランザクションにコミット し続ける。リクエスタがコミットした時、それはアクノレッジメッセージをサーバへ送る。サーバは、次に、その完了状態1919に入る。

【0162】キー特性は、サーバ及びリクエスタの両方が、全てのデータブロックが引き渡される前にトランザ 10 トは、クライアントがワークを受け取ったことの明白なクションが妨害された場合にトランザクションをキャン セルすると共に、全てのデータブロックが引き渡された 場合に当該トランザクションにコミットすることであ 10168】特定の使用権に対するトランザクションを (0168)特定の使用権に対するトランザクションを

【0163】サーバが全てのデータブロックを送った (及びコミットした)が、リクエスタは全部を受け取っ ていなかったり、そのトランザクションをキャンセルす るような可能性がある。この場合、恐らくは、両方のリ ポジトリが通信の失敗を検出し、それをこのリポジトリ のクレジットサーバへ通知する。通信の失敗の非常に正 20 確なタイミングに依存するのでこのケースは恐らくは稀 である。唯一の結果は、リクエスタリポジトリにおける ユーザは、クレジットサービスからの払戻しを望み、こ の払戻しに対するケースは両リポジトリによる通知によ り実証されることである。

【0164】データの損失を防止するために、サーバ は、リクエスタからの最終アクノレッジを受け取るま で、あらゆる転送されたディジタルワークをデリートし てはならない。しかし、サーバ又はファイルを使用して もならない。この状態を処理する周知の方法は、「2相 30 コミット」又は2PC (2 phase commit) と呼ばれる。 【0165】「2相コミット」は以下のように作用す る。第1フェーズは上記に示された方法と同様に作用す る。サーバはリクエスタへ全てのデータを送る。両方の リポジトリは、トランザクション(及び適切なファイ ル) にコミットされなかったものとしてマークする。サ ーバは、ready-to-commit メッセージをリクエスタへ送 る。リクエスタはアクノレッジをリターンする。次に、 サーバはコミットし、リクエスタにコミットメッセージ を送る。リクエスタがコミットメッセージを受け取った 40 時、リクエスタはファイルにコミットする。

【0166】通信の失敗又は他のクラッシュがあった場合、リクエスタはトランザクションの状況を決定するためにサーバと共にチェックバックしなければならない。サーバはこれに対して最終ワードを有している。リクエスタが全てのデータを受け取っているかもしれないが、リクエスタが最終メッセージを得ていなかった場合、リクエスタはコミットしてはいない。サーバが一旦コミットすると、ファイルが完全に転送されたことが2 P C サイクルを開始する前にわかっているので、サーバは失っ

進んで(トランザクション記録を除いて)ファイルをデリートすることができる。

【0167】同じ効果を達成するために使用されることができる技術的に公知の変形がある。例えば、サーバがワークをクライアントへ転送する時に付加的暗号化レベルを使用することができる。クライアントがメッセージアクノレッジの受領情報を送った後でのみ、このクライアントはキーを送る。次に、クライアントはディジタルワークに対しての支払いに合意する。この変形のポイントは、クライアントがワークを受け取ったことの明白な会計履歴を提供することにある。しかしながら、信用のあるシステムに関しては、この変形は暗号化レベルの追加によって会計処理能力の実利得をもたらさない。

【0168】特定の使用権に対するトランザクションを以下に説明する。Copy Transaction(コピートランザクション)は、同等か又はやや少ない使用権を有するワークの一つ以上の独立コピーを作成するための要求である。コピーは、それがディジタルワーク全体又はディジタルワークを含むフォルダ全体を指示する点で後で説明される抽出権とは異なる。コピー動作はディジタルワークのある部分を取り除くために使用することはできない

・リクエスタはサーバへCopy Transactionを開始するようにメッセージを送る。このメッセージはコピーされるワーク、トランザクションに使用される著作権のバージョン、ワークを配置するための宛て先アドレス(フォルダ内の位置)情報、ワークに対するファイルデータ(サイズを含む)、要求されたコピー部数を示す。

・リポジトリは共通のオープニング・トランザクション・ステップを実行する。

・サーバは、転送プロトコルに従って、要求された内容及びデータをクライアントへ転送する。Next-Set-Of-Richtsが権利のバージョンに提供された場合、これらの権利がワークに対する権利として転送される。そうでない場合、オリジナルの権利が転送される。あらゆる場合において、送られているディジタルワークのコピーに対するCopy-Countフィールドが、要求されたコピー部数にセットされる。

・リクエスタは、ワークの内容、データ、及び使用権を 0 記録し、このワークを記憶する。リクエスタはコピーが 作成された日付と時間をディジタルワークの属性の中に 記録する。

・リポジトリは、共通のクロージングトランザクション ステップを実行する。

【0169】Transfer transaction (転送トランザクション)は、同等又はやや少ない使用権を有するワークのコピーを他のリポジトリへ移動するための要求である。CopyTransactionとは対照的に、これはサーバからワークコピーを除去することになる。

イクルを開始する前にわかっているので、サーバは先へ 50 ・リクエスタはサーバへTransfer transactionを開始す

るようにメッセージを送る。とのメッセージは転送されるワーク、当該トランザクションにおいて使用される転送権のバージョン、ワークを配置するための宛て先アドレス情報、とのワークのためのファイルデータ、及び含まれるコピー数を示す。

・リポジトリは共通のオープニングトランザクションステップを実行する。

・サーバは、転送プロトコルに従って、要求された内容 及びデータをリクエスタへ転送する。Next-Set-Of-Righ tsが権利のバージョンに提供された場合、これらの権利 10 がワークに対する権利として転送される。そうでない場 合、オリジナルの権利が転送される。両方のケースにおいて、転送された権利に対するCopy-Countフィールド は、要求されたコピー部数にセットされる。

・リクエスタはワークの内容、データ、及び使用権を記録し、このワークを記憶する。

・サーバは当該トランザクションに含まれるコピー数だけそのコピーカウントをデクリメントする。

・リポジトリは共通のクロージングトランザクションス テップを実行する。

・サーバ内に残っているコピー数が現在ゼロである場合、ディジタルワークはメモリから消去される。

【0170】Loan transaction(貸出しトランザクション)はディジタルワークのコピーを貸し出すためのメカニズムである。この貸出しの最大期間はディジタルワークの内部パラメータによって決定される。ワークは所定期間の後で自動的に返却される。

・リクエスタはサーバへLoan transactionを開始するようにメッセージを送る。

とのメッセージは貸し出されるワーク、当該トランザク 30 ションにおいて使用される貸出権のバージョン、ワーク を配置するための宛て先アドレス情報、包含されるコピー数、ワークのためのファイルデータ、及び貸出しの期間を示す。

・サーバは、要求された貸出期間の有効性をチェック し、との期間が有効でない場合は、エラーで終了する。 貸出されたコピーに対する貸出しは、サーバへのオリジ ナルの貸出期間を超過することができない。

・リポジトリは共通のオーブニングトランザクションス テップを実行する。

・サーバは、要求された内容及びデータをリクエスタへ 転送する。Next-Set-Of-Rightsが提供された場合、これ らの権利がワークに対する権利として転送される。そう でない場合、オリジナルの権利が、貸出期間を反映する ように更新されてから、転送される。

・リクエスタはワークの内容、データ、使用権、及び貸 出期間を記録し、このワークを記憶する。

・サーバは貸し出されたコピー数を反映するようにディジタルワークにおける使用権情報を更新する。

・リポシトリは、共通のクロージングトランザクション 50 ィジタル媒体に記録されるか、トランザクション後に保

ステップを実行する。

・サーバは、ディジタルワークに対する使用権データを 更新する。これは、ワークが返却されるまで、このワークの使用を除外する。リクエスタブラットフォームにいるユーザは、ここで、ディジタルワークの転送されたコピーを使用することができる。オリジナルリボジトリにアクセスしているユーザは、コピーが残っていない限り、ディジタルワークを使用することができない。次に発生することは、時間における事象の順序に依存する。 ケース1:貸出し期間の時間はまだ使い切られておらず、リクエスタがリボジトリへReturn message(返却メッセージ)を送る場合、

・返却メッセージはリクエスタ識別、及びトランザクションIDを含む。

・サーバは、返却されたコピー部数だけ使用中のコピーをデクリメントする。(返却されたディジタルワークの数が実際に貸し出された数より大きい場合はエラーとして処理される。)このステップは、ここで、他のユーザに対するサーバにおいてワークを有効にすることができ20 る。

・リクエスタはそのコピーを無効にして、メモリからその内容を除去する。

リクエスタは全ての現在使用を終了し、メモリからディジタルワークコピーを消去する。いずれにしるワークは自動的に返却されるのであるが、リクエスタは貸出し期間より早くワークを返却することが想定される。早めの返却理由の一つは、貸出しコストを決定する計量による料金の存在である。早期返却はこの料金を削減することができる。

ケース2:貸出し期間の時間が使い果たされ、リクエスタがまだReturn messageを送っていない場合、

・サーバは、使用中のコピーフィールドを、貸し出され たディジタルワークの数だけデクリメントする。

・リクエスタは、ディジタルワークのコピーを自動的に 無効にする。当該リクエスタは全ての現在使用を終了 し、メモリからディジタルワークコピーを消去する。ワークはいずれにしろ自動的に返却されるのにもかかわら ず、リクエスタは貸出し期間より早くワークを返却する ととが想定される。早期返却理由の一つは、貸出しコストを決定する計量による料金の存在である。早期返却は この料金を削減することができる。

【0171】Play Transaction(再生トランザクション)はワークの内容を使用するための要求である。一般に、ワークを「再生(play)」することは、スピーカ又はディスプレイデバイスのようなある種類のトランスデューサを介してディジタルワークへ送ることである。この要求は、これらの内容が他のシステムへディジタル式に通信されないように意図されていることを示唆している。例えば、これらの内容はプリンタへ送られるか、ディジタル媒体に記録されるか、トランザクション後に保

持されるか、又は他のリポジトリへ送られる。

【0172】用語「再生(Play)」は、音楽の再生、映 画の再生、又はビデオゲームの再生などの例に対して自 然である。再生の一般的な形態は、ディジタルワークを 使用するために「プレーヤー」が使用されることを意味 する。しかしながら、この用語「再生」は、全ての記録 媒体及び記録種類を網羅する。従って、ある人がディジ タルワークを「再生」するとは、それを読み出すために レンダリングすることを意味し、又はコンピュータプロ グラムを「再生」するとは、それを実行することを意味 10 する。ディジタルチケットに関しては、プレーヤーはデ ィジタルチケットエージェントにもなり得る。

・リクエスタはサーバへPlay Transactionを開始するよ うにメッセージを送る。このメッセージは、再生される ワーク、当該トランザクションにおいて使用される再生 権のバージョン、使用されているプレーヤーの識別、及 びワークに対するファイルデータを示す。

・サーバは、プレーヤーの識別の有効性と、このプレー ヤー識別と権利上のプレーヤー仕様の互換性をチェック する。これらが満たされない場合、エラーで終了する。 ・リクエスタは、共通のオープニングトランザクション ステップを実行する。

・サーバ及びリクエスタは、転送プロトコルに従って、 プレーヤーによって要求された通りに、データのブロッ クの読み出し、書き込みを行う。リクエスタはプレーヤ ーを用いてワークの内容を再生する。

・プレーヤーが終了した時、プレーヤーとリクエスタは それらのメモリから内容を除去する。

・リポジトリは共通のクロージングトランザクションス テップを実行する。

【0173】Print transaction (プリント・トランザ クション)はワークの内容を「プリンタ」上でレンダリ ング (描画) するために当該ワークの内容を得るための 要求である。我々は、インクで用紙に書き込む一般的な ケースを含むように、用語「プリンタ」を使用する。し かしながら、我々のとの用語の使用における「プリンテ ィング」の主な態様は、使用権の保護の外側にある場所 で、ディジタルワークのコピーを作成することにある。 全ての権利と同様に、これは特別のオーソライゼーショ ン証明書を要求してもよい。

【0174】ディジタルワークが一旦プリントされる と、発行者及びユーザは、どんな著作権法が効力がある かによって制限される。しかしながら、プリンティング はそれらの内容をリポジトリの制御外へ移動する。例え ば、他の実施メカニズムがない場合、ディジタルワーク が一旦用紙にプリントされると、ディジタルワークは使 用料金を集金するリポジトリによって妨害されずに通常 の複写機でコピーされることができてる。ディジタルデ スクへのプリンタが許容された場合、このディジタルコ ピーは使用権の制御外にある。クリエータはこのような 50 るようにメッセージを送る。このメッセージはバックア

**著作権法を侵すコピーに絶対に暗黙に同意しないが、ク** リエータとユーザは共にこのことを知っている。

・リクエスタは、サーバへPrint transaction を開始す るようにメッセージを送る。このメッセージは再生され るワーク、使用されるプリンタの識別、ワークのための ファイルデータ、及び要求されているコピー数を示す。 ・サーバは、プリンタ識別の有効性、及びプリンタ識別

と権利上のプリンタ仕様の互換性をチェックする。これ 5の条件が満たされない場合、エラーで終了する。

・リポジトリは共通のオープニングトランザクションス テップを実行する。

・サーバは、転送プロトコルに従って、データのブロッ クを転送する。

・リクエスタは、ブリンタを用いて、ワーク内容をブリ ントする。

・プリンタが終了した時、プリンタとリクエスタはそれ **らのメモリからこれらの内容を除去する。** 

・リポジトリは共通のクロージングトランザクションス テップを実行する。

【0175】Backup transaction(バックアップ・トラ ンザクション)は、媒体の故障に対する保護としてディ ジタルワークのバックアップコピーを作成するための要 求である。リポジトリの内容において、セキュリティバ ックアップコピーは、以下の三つの点において他のコピ ーとは異なる。(1)とれらのセキュリティバックアッ プコピーはCopy transactionではなく、Backup transac tionの制御下で作成される。(2)とれらは正規のコピ ーとしてカウントしない。(3)これらは正規のコピー として使用可能ではない。概して、バックアップコピー は暗号化されている。

【0176】バックアップコピーはこれらに割り当てら れる権利に依って転送されたり又はコピーされたりする が、それらの再生、プリント又は埋め込み(embedding )のためにバックアップコピーを有用にするための唯 一の方法はそれらを復元することである。

【0177】Backup operation (バックアップ動作)の 出力は、ワークの内容及び記述を含む暗号化されたデー タファイルと、暗号化された内容を復元する暗号化キー を有する復元ファイルとの両方である。多くの場合にお いて、暗号化されたデータファイルは、セキュリティの ための暗号化のみに頼って、この出力を保護システムの 外側のディスクに「プリント」するための権利を有す る。このようなファイルは、物理的に安全であり便利な 所に記憶されることができる。復元ファイルはリポジト リ内に保持される。とのファイルは、バックアップコピ ーの復元のために必要である。とのファイルは、リポジ トリ同士の間での転送のための権利を有することができ

・リクエスタは、サーバへBackup transactionを開始す

ップされるワーク、当該トランザクションにおいて使用 されるバックアップ権のバージョン、バックアップコピ ーを配置するための宛て先アドレス情報、及びワークに 対するファイルデータを示す。

・リポジトリは共通のオープニングトランザクションステップを実行する。

・サーバは、要求された内容及びデータを、リクエスタ へ転送する。Next-Set-Of-Rightsが提供された場合、こ れらの権利がワークに対する権利として転送される。そ うでない場合、オリジナルのバックアップファイルに対 10 するデフォルトの権利セットがサーバによってセットさ れる。

・リクエスタは、ワークの内容、データ、及び使用権を 記録する。それは、次に、一回使用のキーを作成し、内 容ファイルを暗号化する。それはキー情報を復元ファイ ル内に保存する。

・リポジトリは共通のクロージングトランザクションス テップを実行する。

【0178】いくつかのケースにおいて、磁気光学的記 トされるワーク、当該トラ 
憶装置システム又は磁気テープのようなオフライン記憶 20 ト権のバージョンを示す。 
装置を守るために大量の暗号化された内容ファイルをア 
ーカイブ (保管) することができることは便利である。 
非リポジトリアーカイブファイルの作成は暗号化プロセ 
スと同じ程安全である。このような非リポジトリアーカ 
イブ記憶装置は、「ブリンティング」の形式と見なさ 
・リポジトリは共通のクロ 
・カムから消去する。 
・リポジトリは共通のクロ 
・ステップを実行する。 
・リポジトリは共通のクロ 
・ステップを実行する。 
(0181】Directory は 
は、検索されることができるように、暗号化された内容 
ファイル(しかし、記述ファイルではない)をオフライ 
ン保存するようにプログラムされる。 
30 これは、フルバワーの使用

【0179】Restore transaction(復元トランザクション)は、ディジタルワークの暗号化されたバックアップコピーを使用可能なコピーへ変換するための要求である。復元動作は、災害による媒体の故障を補償するために使用されるように意図されている。全ての使用権と同様に、復元権はオーソライゼーションチェックを含む料金及びアクセステストを含むことができる。

・リクエスタは、Restore transaction を開始するよう にサーバへメッセージを送る。このメッセージは復元されるワーク、当該トランザクションにおいて使用される 40 復元権のバージョン、ワークを配置するための宛て先ア ドレス情報、及びワークに対するファイルデータを示す。

・サーバは、内容ファイルが使用可能であることを検証する(即ち、との要求に対応したディジタルワークがバックアップされている)。内容ファイルが使用可能でない場合、トランザクションはエラーで終了される。

・リポジトリは、共通のオープニングトランザクション ステップを実行する。

・サーバは、復元ファイルからキーを検索する。当該サ 50 とを検証する。特に、これらのディレクトリ仕様におい

ーバは、ワーク内容、データ、及び使用権の暗号を解読 する

・サーバは、転送プロトコルに従って、要求された内容 及びデータをリクエスタへ転送する。Next-Set-Of-Righ tsが提供された場合、これらの権利がワークに対する権 利として転送される。そうでない場合、オリジナルのバ ックアップファイルに対するデフォルトの権利セットが サーバによって転送される。

・リクエスタは、ディジタルワークを記憶する。

・リポジトリは共通のクロージング・トランザクション・ステップを実行する。

【0180】Delete transaction (デリート・トランザクション) は、ディジタルワーク又はリポジトリからのディジタルワークの多数のコピーをデリートする。実際的には、全てのディジタルワークがデリート権を有している。

・リクエスタは、Delete transactionを開始するように サーバへメッセージを送る。このメッセージは、デリー トされるワーク、当該トランザクションのためのデリー ト権のバージョンを示す。

・リボジトリは、共通のオープニングトランザクション ステップ**を実行する。** 

・サーバはファイルをデリートし、それをファイルシス テムから消去する。

・リポジトリは共通のクロージング・トランザクション・ステップを実行する。

【0181】Directory transaction(ディレクトリ・トランザクション)は、フォルダ、ディジタルワーク、及びそれらの部分についての情報に対する要求である。
30 これは、フルパワーの使用権言語のアクセス仕様へ汎用化されることを除いては、TENEX のような従来のファイルシステムにおける保護コードとほぼ同じ考え方である。

【0182】Directory transaction は、ディジタルワークに対応している権利及び料金の記述を渡す重要な役割を有している。ユーザが権利を行使したいと思う時、ユーザのリポジトリのユーザインタフェースは、使用可能な権利のバージョンを決定するためにディレクトリ要求を暗黙に作成する。一般に、例えば、権利の行使に対する異なる請求の選択候補を有して、これらはユーザに提供される。このように、多くのDirectory transactionは、ユーザの眼に見えないし、全ての権利を行使することの通常のプロセスの一部として行使される。

・リクエスタは、Directory transaction を開始するようにサーバへメッセージを送る。このメッセージはディレクトリ要求の根源であるファイル又はフォルダ、及び当該トランザクションに使用されたディレクトリ権のバージョンを示す。

・サーバはリクエスタへの情報がアクセス可能であると よを検証する。特に、とわらのディレクトリ仕様におい

50

てHIDE-NAME (名前の隠蔽)状態を有するあらゆるファ イルのネームをリターンしないし、これらの仕様におい てHIDE-PARTS (部分の隠蔽)を有するあらゆるフォルダ 又はファイルの部分をリターンしない。情報がアクセス 可能でない場合、サーバはエラーでとのトランザクショ ンを終了する。

51

- ・リポジトリは、共通のオープニングトランザクション ステップを実行する。
- ・サーバは、転送プロトコルに従って、要求されたデー タをリクエスタへ送る。
- ・リクエスタはデータを記憶する。
- ・リポジトリは共通のクロージングトランザクションス テップを実行する。

【0183】Folder transaction (フォルダトランザク ション)は、フォルダを作成及びリネーム(名前の変 更)し、又はワークをフォルダ同士の間で移動するため の要求である。Directory rights (ディレクトリ権) と 共に、Folder rights (フォルダ権) は、リポジトリの 構成が他のリポジトリからアクセス又は修正されること ができる度合いを制御する。

・リクエスタは、サーバへ、Folder transactionを開始 するようにメッセージを送る。このメッセージは、フォ ルダ要求の根源であるフォルダ、及び当該トランザクシ ョンのためのフォルダ権のバージョン、動作、及びデー タを示す。動作は、ファイルの作成、リネーム、及び移 動の内の一つであってもよい。このデータは、フォルダ 又はディジタルワーク及びネームの仕様のような動作に 対して要求される仕様である。

- ・リポジトリは、共通のオープニングトランザクション ステップを実行する。
- ・サーバは、要求された動作を実行する。例えば、フォ ルダ作成、フォルダ・リネーム、又はフォルダ間のワー クの移動、を実行する。
- ・リポジトリは、共通のクロージングトランザクション ステップを実行する。

【0184】Extract transaction (抽出トランザクシ ョン)は、ディジタルワークの一部をコピーし、それを 含む新たなワークを作成するための要求である。Extrac t transaction は、ディジタルワークの一部を、追加の 制限又は料金が配置されたd‐ブロック又はシェルから 40 分離させるために使用され得るという点でコピーとは異 なる。抽出動作は、それが、ワークのdーブロック内へ の埋め込みだけで、ワークの内容を変更しないという点 で編集動作とも異なる。抽出は新しいディジタルワーク を作成する。

・リクエスタは、サーバへ、Extract transaction を開 始するようにメッセージを送る。このメッセージは、抽 出されるワークの部分、当該トランザクションにおいて 使用される抽出権のバージョン、その部分を新しいワー ためのファイルデータ、及び含まれるコピー数を示す。 ・リポジトリは共通のオープニングトランザクションス テップを実行する。

・サーバは、転送プロトコルに従って、要求された内容 及びデータをリクエスタへ転送する。Next-Set-Of-Righ tsが提供された場合、これらの権利が新しいワークに対 する権利として転送される。そうでない場合、オリジナ ルの権利が転送される。この権利に対するCopy-Countフ ィールドは要求されるコピー数にセットされる。

・リクエスタは、内容、データ、及び使用権を記録し、 10 このワークを記憶する。リクエスタは、ワークの属性に おいて新しいワークが作成された日時を記録する。

・リポジトリは共通のクロージング・トランザクション ・ステップを実行する。

【0185】Embed transaction (埋め込みトランザク ション) は、ディジタルワークを他のディジタルワーク の一部とするか、又はワークのディストリビュータによ って料金の追加を可能とさせるためにシェル又はd‐ブ ロックを追加するための要求である。

・リクエスタは、Embed transaction を開始するように サーバへメッセージを送る。このメッセージは、組み込 まれるワーク、当該トランザクションに使用される埋め 込み権のバージョン、部分をワークとして配置するため の宛て先アドレス情報、ワーク用のファイルデータ、及 び含まれるコピー数を示す。

・サーバは、部分及び宛て先における全ての権利に対す る制御仕様をチェックする。互換性がない場合、サーバ はエラーでトランザクションを終了する。

・リポジトリは共通のオープニング・トランザクション ・ステップを実行する。 30

・サーバは、転送プロトコルに従って、要求された内容 及びデータをリクエスタへ転送する。Next-Set-Of-Righ tsが提供された場合、これらの権利がワークに対する権 利として転送される。そうでない場合、オリジナルの権 利が転送される。この権利に対するCopy-Countフィール ドが要求されるコピー数へセットされる。

・リクエスタは内容、データ、及び使用権を記録し、宛 て先ファイルにワークを組み込む。

・リポジトリは共通のクロージング・トランザクション ・ステップを実行する。

【0186】Edit transaction(編集トランザクショ ン)は、現存のディジタルワークの部分をコピー、選 択、及び変更することによって新しいディジタルワーク を作成するための要求である。この動作は、実際、ディ ジタルワークの内容を変更することができる。許容され る変更の種類は、使用されているプロセスに依存する。 抽出動作と同様に、編集はディジタルワークの部分上で 動作する。抽出動作とは対照的に、編集は、ワークの権 利又は位置に影響しない。許容される変更の種類はこれ クとして配置するための宛て先アドレス情報、ワークの 50 らの権利において指定されたプロセッサのタイプ仕様に

よって決定される。本発明の好ましい実施の形態におい て、Edit transactionは、ワーク自体を変更し、新しい ワークを作成しない。しかしながら、ワークの新しいコ ピーを作成させるには合理的な変化である。

・リクエスタは、サーバへ、Edit transactionを開始す るようにメッセージを送る。このメッセージは、編集さ れるワーク、当該トランザクションに使用される編集権 のバージョン、ワーク用のファイルデータ(サイズを含 む)、当該プロセスのためのプロセス-ID、及び含ま れるコピー数を示す。

・サーバは、リクエスタによって使用されるプロセスー IDの権利におけるあらゆるプロセス-ID仕様に対し て互換性をチェックする。互換性がない場合、このトラ ンザクションをエラーで終了する。

・リポジトリは、共通のオープニングトランザクション ステップを実行する。

・リクエスタは、ディジタルワークの内容を所望される ように変更するために当該プロセスを使用する。(例え ば、リクエスタは、ディジタルワークの一部を選択し、 複写し、それを他の情報と連結し、又は情報に基づいて 20 関数を演算することができる。これは、結局、テキス ト、音楽、又は画像(絵)を編集すること、又はデリバ ティブ(系列)ワークを作成するのに有用な他のステッ プを任意に使うことに相当する。)

・リポジトリは、共通のクロージング・トランザクショ ン・ステップを実行する。

【0187】Edit transaction(編集トランザクショ ン)は、広範囲の種類のワークを網羅するために使用さ れる。ディジタルワークの任意の部分を入力として取 り、次に、何らかの方法でとの入力を変更するプロセス 30 る。 が該トランザクションのカテゴリである。例えば、テキ ストに関しては、このテキストを編集するためのプロセ スは、編集権を要求する。テキスト中のワードを「要 約」し、又はカウントするプロセスも編集と見なされ る。音楽ファイルに関しては、プロセッシングは、ピッ チやテンポの変更、若しくは反響 (エコー) の追加、又 はあらゆる他のオーディオ効果を含むことができる。デ ィジタルビデオに関しては、画像を変更するものは編集 権を必要とする。例としては、着色、スケーリング(拡 大縮小)、スチール写真の抽出、フレームを選択し結合 40 してストーリーボードを作成すること、信号プロセッシ ングによる画像の鮮明化、その他である。

【0188】何人かのクリエータは、(ワーク上で)実 行されるプロセスの種類を制限することによって彼らの ワーク(作品)の認証を保護したがるかもしれない。編 集権がない場合、プロセッシングは全く許容されない。 どの種類のプロセスが許容されるかを指定するためにプ ロセッサ識別子が含まれることができる。プロセッサ識 別子が指定されなかった場合、任意のプロセッサが使用 され得る。特定プロセスの一例に関しては、写真家は彼 50 ーションを「再生」する。これは、証明書を発行したマ

の写真の使用をオーソライズしようとするかもしれない が、着色されるのをいやがるかもしれない。音楽家は彼 の作品の部分の抽出をオーソライズしようとするかもし れないが、階調特性を変更するのはいやがるかもしれな

【0189】オーソライゼーショントランザクションが 定義されるには多数の方法がある。以下において、一つ の好ましい方法は、我々がリポジトリのために既に必要 とする他のトランザクションに関してそれらを簡単に定 10 義することである。このように、「オーソライゼーショ ントランザクション」を述べるのはしばしば簡単ではあ るが、これらのトランザクションは実際にはリポジトリ が既に有している他のトランザクションから構成されて いる。

【0190】使用権は、オーソライゼーションオブジェ クト(標準フォーマットファイルにおけるディジタルワ ーク)を識別するオーソライゼーション-IDを指定す ることができ、このオーソライゼーションオブジェクト は、リポジトリが所有していなければならないと共に当 該リポジトリが処理しなければならない。オーソライゼ ーションは、当該オーソライゼーションの解読を開始す るリポジトリのジェネリックオーソライゼーション(又 はチケット)サーバへ付与される。

【0191】前に述べたように、オーソライゼーション はサーバ識別子を含み、該サーバ識別子はジェネリック オーソライゼーションサーバ又は他のサーバであっても よい。遠隔オーソライゼーションサーバが要求される 時、サーバはディジタルアドレスを含むことができる。 当該サーバはさらにディジタル証明書を含むことができ

【0192】遠隔オーソライゼーションサーバが要求さ れる場合、オーソライゼーションプロセスは最初に以下 のステップを実行する。

・ジェネリックオーソライゼーションサーバは、通信チ ャネルをセットアップ(設定)しようとする。(チャネ ルがセットアップされない場合、オーソライゼーション はエラーで失敗する。)

・チャネルがセットアップされた場合、遠隔リポジトリ によって登録プロセスを実行する。(登録に失敗した場 合、オーソライゼーションはエラーで失敗する。)

登録が終了すると、ジェネリックオーソライゼーショ ンサーバは遠隔リポジトリによって「再生」トランザク ションを呼び出し、再生されるディジタルワークとして のオーソライゼーションドキュメントと、「プレーヤ ー」としての遠隔オーソライゼーションサーバ(プログ ラム)を供給する。(プレーヤーが見つからないか又は プレーヤーがいくつかの他のエラーを有していた場合、 オーソライゼーションはエラーで終了する。)

・オーソライゼーションサーバは、次に、オーソライゼ

スタリポジトリのパブリックキー又はそれを転送したリ ポジトリからのセッションキーのいずれかを使ってそれ を復号することを含む。オーソライゼーションサーバ は、種々のテストを実行する。これらのテストはオーソ ライゼーションサーバによって変化する。これらは、オ ーソライゼーションの発行及び有効期間をチェックし、 知られている無効オーソライゼーションのホットリスト をチェックするようなステップを含む。オーソライゼー ションサーバは、リポジトリ上においても、ディレクト リをチェックし、パスワードを送ってくれる誰かを見つ 10 け、又は幾つかの他のディジタルワークの再生のような あらゆる他のトランザクションを実行することを要求す ることができる。 オーソライゼーションサーバは、 さら に、位置又は最近の事象に関する情報をチェックするた めにいくつかの特別なプロセスを呼び出してもよい。こ のようなステップに関する「スクリプト」はオーソライ ゼーションサーバ内に含まれている。

55

要求されるステップの全てが申し分なく終了した場 合、オーソライゼーションサーバはトランザクションを 正常に終了し、このオーソライゼーションが許諾された 20 テップを実行する。 ことを合図する。

[0193] Install transaction (インストール・ト ランザクション) はリポジトリ上で実行可能なソフトウ ェアとしてディジタルワークをインストールするための 要求である。一般的なケースにおいて、リクエスタ・リ ポジトリはレンダリングリポジトリであり、とのソフト ウェアは新しい種類又は新しいバージョンのプレーヤー である。さらに一般的なケースにおいて、ソフトウェア は、リクエスタリポジトリがインストールされる前に、 当該リクエスタリポジトリのファイルシステムにコピー 30 される。

・リクエスタはサーバへInstall メッセージを送る。と のメッセージは、インストールされるワーク、呼び出さ れるインストール権のバージョン、及びそのワークのた めのファイルデータ(そのサイズを含む)を指示する。 ・リポジトリは、共通のオープニングトランザクション ステップを実行する。

・リクエスタは、ソフトウェアのためのディジタル証明 書のコピーを抽出する。との証明書が見つからず、又は との証明書に対するマスタリポジトリがリクエスタに知 40 らされていない場合、トランザクションはエラーで終了 する。

・リクエスタは、マスタリポジトリのパブリックキーを 用いてディジタルワーク証明書を復号すると共に、供給 者とクリエータの識別、ソフトウェアを復号するための キー、互換性情報、及び偽造チェックコードを記録す る。(このステップはソフトウェアを認証する。)

・リクエスタは、証明書からのキーを用いてソフトウェ アを復号し、単方向ハッシュ関数を用いてチェックコー ドをリクエスタ上で演算する。チェックコードが証明書 50 からの偽造チェックコードと符号しない場合、インスタ

からの偽造チェックコードと符号しない場合、インスタ レーション・トランザクションはエラーで終了する。 (このステップは、種々のスクリプトを含むソフトウェ アの内容が偽造されていなかったことを確実とする。) ・リクエスタは互換性チェックスクリプトにおいて命令 を検索し、それらをフォローする。ソフトウェアがリポ ジトリと互換性がない場合、インスタレーション・トラ ンザクションはエラーで終了する。(とのステップはプ ラットフォームの互換性をチェックする。)

・リクエスタはインスタレーションスクリプトにおいて 命令を検索し、それらをフォローする。このプロセスに おいてエラーがあった場合(例えば、不十分なリソー ス)、トランザクションはエラーで終了する。インスタ レーションプロセスは、他のトランザクションを実行す る時のリポジトリ動作の一部としてソフトウェアを実行 すること以外の任意の使用権を行使するためのワークと してもはやアクセスできないリポジトリに、実行可能な ソフトウェアを配置することに注目されたい。

・リポジトリは共通のクロージングトランザクションス

【0194】Uninstall transaction (アンインストー ル・トランザクション) は、リポジトリからソフトウェ アを除外するための要求である。リポジトリからのソフ トウェアの制御されない又は不正確な除外がその行動上 の完全性を損傷し得るので、このステップは制御され

・リクエスタは、Uninstall メッセージをサーバへ送 る。このメッセージは、インストールされないワーク、 呼び出されるUninstall 権のバージョン、及びこのワー クのためのファイルデータ(そのサイズを含む)を示

・リポジトリは、共通のオープニングトランザクション ステップを実行する。

・ソフトウェアのためのディジタル証明書のコピーを抽 出する。この証明書が見つからず、又はこの証明書のた めのマスタリポジトリがリクエスタに知らされていない 場合、トランザクションはエラーで終了する。

・リクエスタは、ソフトウェアがインストールされたか 否かをチェックする。ソフトウェアがインストールされ ない場合、トランザクションはエラーで終了する。

・リクエスタは、マスタリクエスタのパブリックキーを 用いてディジタル証明書を復号すると共に、供給者とク リエータの識別、ソフトウェアを復号するためのキー、 互換性情報、及び偽造チェックコードを記録する。(と のステップは、ソフトウェアを除外するためのスクリプ トを含むソフトウェアの証明書を認証する。)

・リクエスタは、証明書からのキーを用いてソフトウェ アを復号し、単方向ハッシュ関数を用いてチェックコー ドをリクエスタ上で演算する。チェックコードが証明書

レーション・トランザクションはエラーで終了する。 (とのステップは、種々のスクリプトを含むソフトウェアの内容が偽造されていなかったことを確実とする。)・リクエスタは、アンインスタレーション(除外設定)スクリプトにおける命令を検索し、これらの命令をフォローする。このプロセスにエラーが発生した場合(例えば、不十分なリソース)、当該トランザクションはエラーで終了する。

57

・リポジトリは共通のクロージング・トランザクション ・ステップを実行する。

### [0195]

【発明の効果】複合ディジタルワークの使用及び配給を 制御するシステムを提供する。

#### 【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の好ましい実施の形態の動作の単純なインスタンス生成を示すフローチャートである。

【図2】本発明の好ましい実施の形態において、種々の リポジトリのタイプを示し、リポジトリ同士間でのリポ ジトリ・トランザクション・フローを示すブロック図で ある。

【図3】本発明の好ましい実施の形態において、クレジットサーバに連結されたリポジトリのブロック図である。

【図4】図4の(a)は、本発明の実施の形態において使用され得るレンダリングシステムの実施例を示す図である。図4の(b)は、本発明の実施の形態において使用され得るレンダリングシステムの実施例を示す図である。

【図5】本発明の好ましい実施の形態において使用され 得るディジタルワークに対する内容ファイルレイアウト 30 を示す図である。

【図6】本発明の好ましい実施の形態において使用され 得る図5のディジタルワークの個々のディジタルワーク に対する内容ファイルレイアウトを示す図である。

【図7】本発明の好ましい実施の形態の記述ブロックの 構成要素を示す図である。

【図8】図5に示されたディジタルワークの内容ファイルレイアウトに対する記述ツリーを示す図である。

【図9】図6に示された個々のディジタルワークに対応 している記述ツリーの部分を示す図である。

【図10】本発明の実施の形態において使用される記述\*

\* ブロックの権利部分に対するレイアウトを示す図である。

【図11】いくつかのd-ブロックがPRINT 使用権を有する記述ツリーであり、当該記述ツリーが使用権の競合を解消するための「厳格」及び「寛大」なルールを示すために使用される図である。

【図12】本発明の好ましい実施の形態において使用されるリポジトリのハードウェア構成要素のブロック図である。

10 【図13】本発明の好ましい実施の形態において使用されるリポジトリの機能的(論理的)構成要素のブロック図である。

【図14】本発明の好ましい実施の形態における使用権 の基本構成要素を示すブロック図である。

【図15】本発明の好ましい実施の形態の使用権文法の プログラム表示例である。

【図16】本発明の好ましい実施の形態で実行されるように、登録トランザクションにおいて実行される証明書デリバリ、ホットリストチェック及びバフォーマンステ20 ストのステップを示すフローチャートである。

【図17】登録トランザクションにおける各リポジトリが図16に示したステップを無事に完了した後で、本発明の好ましい実施の形態において実行されるセッション情報交換とクロック同期のステップを示すフローチャートである。

【図18】本発明の好ましい実施の形態で実行されるように、共通のオーブニング及びクロージングステップを含む使用トランザクションに対する基本フローを示すフローチャートである。

【図19】本発明の好ましい実施の形態で実行されるように、ディジタルワークをサーバからクライアントリポジトリへ移動する時にフォローされる伝送プロトコルに従ったサーバ及びクライアントリポジトリの状態のブロック図である。

### 【符号の説明】

201 リポジトリ

301 クレジットサーバ

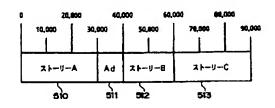
401 プリントシステム

402 プリンタリポジトリ

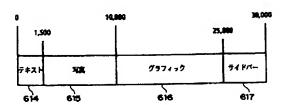
403 プリントデバイス

410 マルチ機能システム

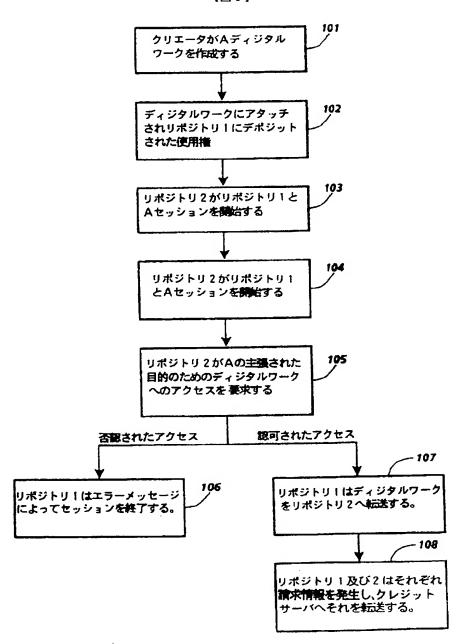
[図5]



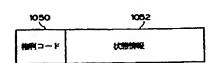
[図6]

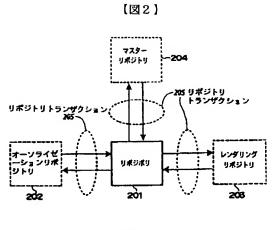


【図1】

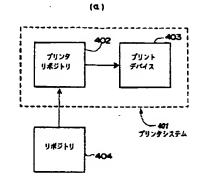


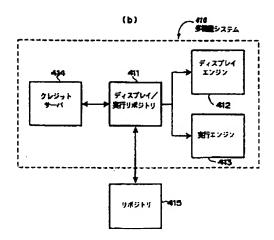
【図10】



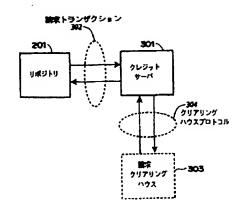


【図4】

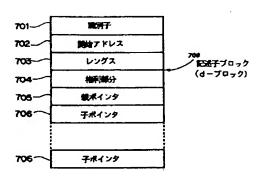




【図3】



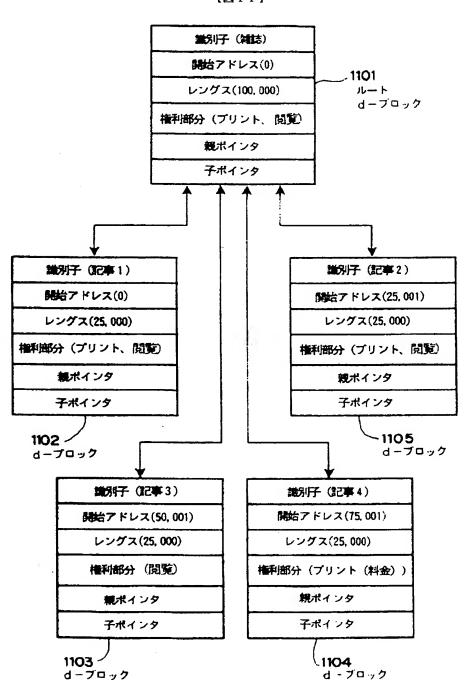
【図7】



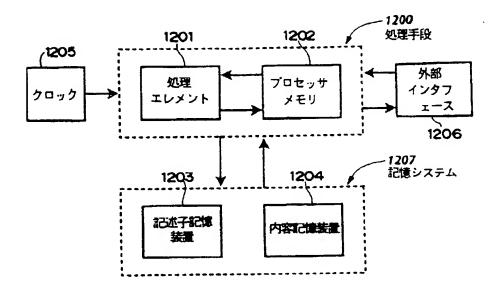
d-ブロック (ストーリー A) 821 d-ブロック (テキスト) (予算) (サイドバー) (テキスト) (フラフ (フラフ) (サイドバー)

【図9】

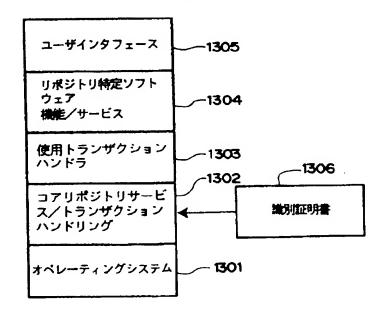
[図11]

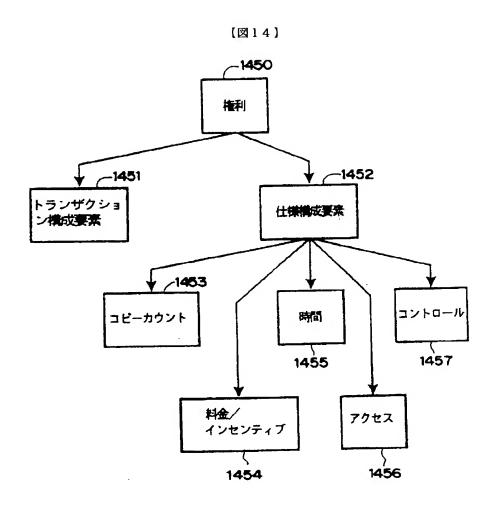


【図12】



【図13】





### 【図15】

```
1501 ~ Olgital Work Rights: = (Rights*)
 1307 -- Unguar Warm Magnate := Imagnus '|
1502 -- Right := (Right Code (Copy Count) (Control Spec) (Time-Spec) (Access-Spec) (Fee-Spec))
1503 -- Right-Code := Render-Cede | Transpert-Code | File-Management-Cede | Derivative-Worts Code | Configuration-Code
                       1504~Render-Code:=[Play:[Player-Player-ID]] Print: (Printer: Printer-ID])
                      1505 — Transport-Code := (Copy | Transfer | Lean | Remaining-Rights:
Next-Set-of-Bights|||(Next-Copy-Bights; Next-Set-of-Bights||
                       1506~File-Management-Code := Backup Back-Up Copy-Rights:
                                                                                                                                  Next-Set of Rights | Restore | Delete | Folder
| Directory (Name: Hide-Local | Hide-Remote)
                                                                                                                                   (Parts: Hide-Local) Hide-Remote)
                      1507 ~ Derivative-Works-Code := [Extract | Embed | Edit(Process: Process-ID)] (Next-Copy-Rights:
                                                                                                                                             Next-Set-of Rights)
                       1506 - Configuration-Code : m Install | Uninstall
 7509 — Connegurance-Ceec : 2 (Install | Uninstall | 1509 — Next-Set-Of-Rights | (Red. Set-Of-Rights) | (Delete: Set-Of-Rights) | (Replace: Set-Of-Rights) | (Resp. Set-Of-Rights) | (Telephs) | (Telep
  1512 ~- Time-Spec := ([First-interval | Sliding-interval | Meter-Time]
Until: Expiration-Date)
             1513~ Fixed-Interval := From: Start-Time
1513 — Fixed-Interval := Prem: Start-Time

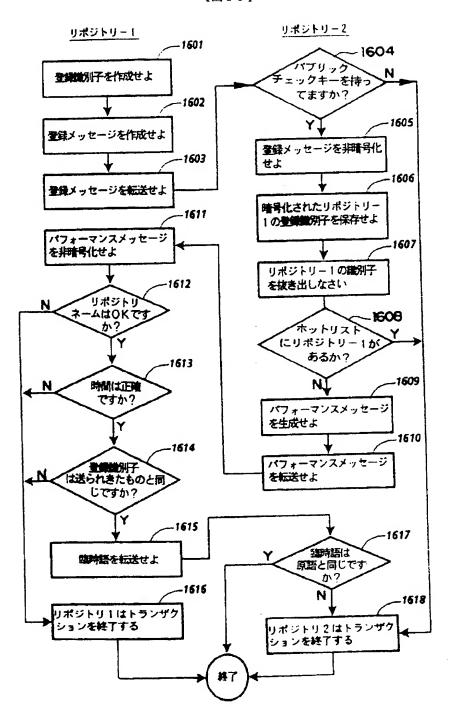
1514 — Silding-Interval := Interval: Une-Duration

1515 — Motor-Time:= Time-Renation; Remaining-Use

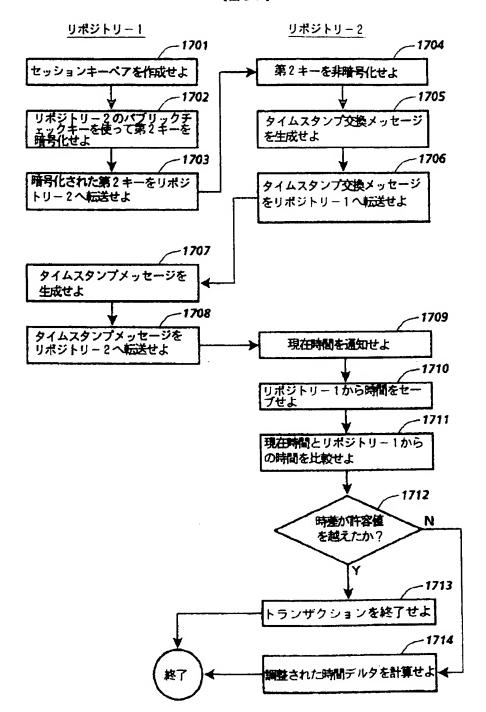
1516 — Access-Spec := (SC: Security-Class) [Authorization: Authorization-ID*]

(Other-Authorization; Authorization-ID*) (Ticket: ID): Authorization-ID*]
   1517 ~ Fee-Spec: = [Scheduled-Discount] Regular-Pee-Spec | Scheduled-Fee-Spec |
            Markup-Spec
1518 ~ Scheduled-Discount: Scheduled-Discount: (Scheduled-Discount:
             (Time-Spec Percentage)")
1519—Regular-Fee-Spec : a ([Fee: | Incentive: ] [Per-Use-Spec | Metered-Rate-
                                                                                                   Spec | Best-Price-Spec | Call-For-Price-Spec |
(Min: Money-Unit Per: Time-Spec) Mas:
                      (Main woney-One Fer: Time-Spec, Fast Account-ID)
1520 — Per-Use-Spec: = Per-Use Money-unit
1521 — Metered-Rate-Spec: = Metared: Money-Unit Per: Time-Spec
            1522 — Best-Price-Spec := Best-Prior: Money-unit Max: Money-unit
1523 — Call-Fer-Price-Spec := Call-Fer-Price
1524 — Schodaled-Fee-Spec := (Schodale: (Time-Spec Regular-Pee-Spec)*)
             1525 - Markup-Spec: = Markup: percentage Te: Account-ID
```

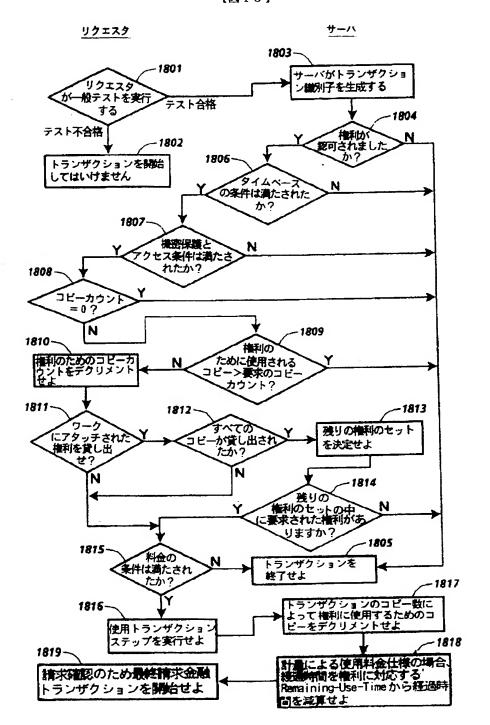
【図16】



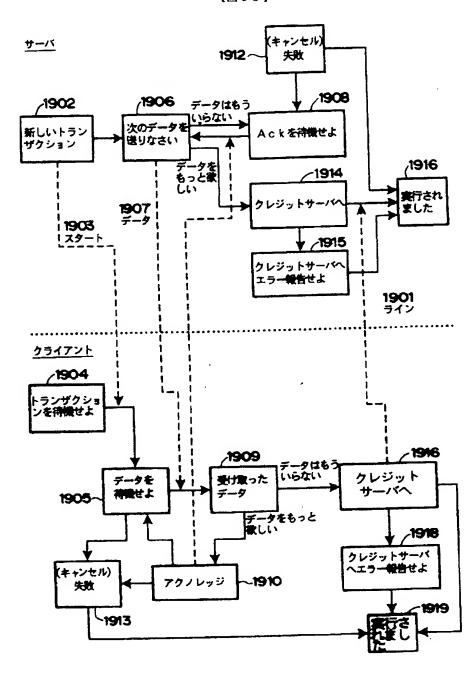
【図17】



【図18】



【図19】



フロントページの続き

(51)Int.Cl.<sup>6</sup> HO4L 9/32 識別記号

庁内整理番号 8842 - 5 J

FΙ

HO4L 9/00 673Z

技術表示箇所

(72)発明者 ダニエル ジー. ボブロー アメリカ合衆国 94301 カリフォルニア 州 パロ アルト アディソン アヴェニ ュー 376

(72)発明者 ビーター エル. ティー. ビロリ アメリカ合衆国 94530 カリフォルニア 州 エル セリート ワイルドウッド ブ レイス 44 【公報種別】特許法第17条の2の規定による補正の掲載 【部門区分】第6部門第3区分 【発行日】平成13年12月26日(2001.12.26)

【公開番号】特開平8-263439

【公開日】平成8年10月11日(1996.10.11)

【年通号数】公開特許公報8-2635

【出願番号】特願平7-299839

#### 【国際特許分類第7版】

G06F 15/00 330 12/00 537 17/60 G09C 1/00 660 H04L 9/32 [FI] G06F 15/00 330 Z 12/00 537 M G09C 1/00 660 E 660 D G06F 15/21 Z H04L 9/00 673 Z

### 【手続補正書】

【提出日】平成13年6月19日(2001.6.19)

【手続補正1】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】発明の名称

【補正方法】変更

【補正内容】

【発明の名称】 複合ディジタルワークへのアクセス を制御する方法、システム及びリポジトリ

【手続補正2】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】特許請求の範囲

【補正方法】変更

【補正内容】

【特許請求の範囲】

【請求項1】 コンピュータ・ベース・システム間の複合ディジタルワークへのアクセス及び<u>該複合ディジタルワークの</u>配給を制御する方法であって、前記複合ディジタルワークが複数の部分を有しており、各々の部分は個別のディジタルワークを示し、

- a) 複合ディジタルワーク<u>のインスタンス</u>を作成するステップと、
- b) 前記<u>ディジタル</u>ワークの記述ストラクチュアを作成 するステップであって、前記記述ストラクチュアが複数 の記述ブロックを<u>有し、</u>前記記述ブロックの各々が、前 記複合ディジタルワークの前記複数の部分の少なくとも

1つ<u>の</u>アクセス情報を記憶<u>し、該アクセス情報は、対応する該部分がどのように使用されるか、もしくは、配給されるかを特定する、記述ストラクチュアを作成するステップと、</u>

- c) 前記記述ストラクチュア<u>及び</u>前記複合ディジタルワークをリポジトリ内に記憶するステップと、
- d) 前記リポジトリが、前記複合ディジタルワーク<u>に</u>アクセスするための要求を<u>受け取るステップであって、</u>前記要求が、要求された複合ディジタルワークがどのよう <u>に使用されるかを示す要求アクセス情報を有する、要求</u> を受け取るステップと、
- e) 前記リポジトリが、前記要求アクセス情報と前記複合ディジタルワークの前記記述ストラクチュアの記述ブロックの各々のアクセス情報とを比較するステップと、f) 前記リポジトリが、前記要求アクセス情報が前記複合ディジタルワークの前記記述ストラクチュアの記述ブロックの各々のアクセス情報の範囲内であることを判定した場合、該複合ディジタルワークをアクセスする該要求を認めるステップと、

を有する方法。

【請求項2】 <u>複合ディジタルワークを記憶し、該複合ディジタルワークへのアクセスを制御するリポジトリであって、</u>

前記リポジトリに記憶されるディジタルワークにアクセスするための要求を受け取るインタフェース手段と、 ディジタルワークを示すディジタルデータを記憶する第 1の記憶ユニットと、

前記第1の記憶ユニットに記憶されるディジタルワークの記述ストラクチュアを記憶する第2の記憶ユニットであって、前記記述ストラクチュアは複数の記述ブロックを有し、前記記述ブロックの各々は、親記述ブロックへのポインタと、子記述ブロックへの1つ以上のポインタと、前記第1の記憶ユニットに記憶されたディジタルワークの対応する部分へのポインタ、及び、1つ以上の使用権を記憶する使用権部分と、を有し、前記使用権の各々は前記部分がどのように使用されるかのインスタンスを特定する、第2の記憶ユニットと、

ディジタルワークにアクセスするための要求を処理する トランザクション・プロセッサであって、前記トランザクション・プロセッサは前記ディジタルワークをアクセスするための要求から使用権を識別する手段、及び記述プロックが認識された使用権を含むか否かを判定する手段を有する、トランザクション・プロセッサと、を有するリボジトリ。

【請求項3】 コンピュータ・ベース・システム間の複合ディジタルワークへのアクセス及び該複合ディジタルワークの使用を制御するシステムであって、前記複合ディジタルワークが複数のディジタルワークを有し、

ディジタルワークに対する使用権をアタッチする手段であって、前記使用権がどのようにディジタルワークの受信者が該ディジタルワークを使用し、次いで配給を行うのかを示す、使用権をアタッチする手段と、

前記複合ディジタルワークの記述ストラクチュアを作成する手段であって、前記記述ストラクチュアが前記複合ディジタルワークのディジタルワーク毎に記述ブロックを有し、前記記述ブロックが前記ディジタルワークの使用権を含み、前記ディジタルワークの情報をアドレスする、記述ストラクチュアを作成する手段と、

複合ディジタルワークを含む前記ディジタルワークにアタッチされた使用権に基づいて複合ディジタルワークの交換を管理する複数のリポジトリであって、前記複数のリポジトリの各々が、コンピュータ・ベース・システムに関係付けられ、ディジタルワークを記憶する記憶手段、前記ディジタルワークへのアクセス要求を処理する第1のサーバ動作モード及びディジタルワークへアクセスする要求を開始する第2のリクエスタ動作モードを有するプロセッサ、タイムキーピング手段及び接続手段を有する、複数のリポジトリと、

ディジタルワークをレンダリングするためのレンダリングシステムであって、前記レンダリングシステムが、複合ディジタルワークの安全な受信のためのレンダリングリボジトリ及び前記複合ディジタルワークを有する該ディジタルワークのレンダリングに適したディジタル信号へ変換する手段を有するレンダリングデバイスを有する、ディジタルワークをレンダリングするためのレンダリング・システムと、を有するシステム。

【手続補正3】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】0009

【補正方法】変更

【補正内容】

【0009】本発明の一つの態様は、コンピュータ・ベ ース・システム間の複合ディジタルワークへのアクセス 及び該複合ディジタルワークの配給を制御する方法であ って、前記複合ディジタルワークが複数の部分を有して おり、各々の部分は個別のディジタルワークを示し、 a) 複合ディジタルワークのインスタンスを作成するス テップと、b)前記デ<u>ィジタル</u>ワーク<u>の</u>記述ストラクチ ュアを作成<u>するステップであって、</u>前記記述ストラクチ ュアが複数の記述ブロックを<u>有し、</u>前記記述ブロックの 各々が、前記複合ディジタルワークの前記複数の部分<u>の</u> 少なくとも1つのアクセス情報を記憶し、該アクセス情 報は、対応する該部分がどのように使用されるか、もし くは、配給されるかを特定する、記述ストラクチュアを 作成するステップと、c)前記記述ストラクチュア<u>及び</u> 前記複合ディジタルワークをリポジトリ内に記憶するス テップと、d) 前記リポジトリが、前記複合ディジタル ワークにアクセスするための要求を<u>受け取るステップで</u> あって、前記要求が、要求された複合ディジタルワーク がどのように使用されるかを示す要求アクセス情報を有 する、要求を受け取るステップと、e)前記リポジトリ が、前記要求アクセス情報と前記複合ディジタルワーク の前記記述ストラクチュアの記述ブロックの各々のアク セス情報とを比較するステップと、 f) 前記リポジトリ が、前記要求アクセス情報が前記複合ディジタルワーク の前記記述ストラクチュアの記述ブロックの各々のアク セス情報の範囲内であることを判定した場合、該複合デ ィジタルワークをアクセスする該要求を認めるステップ と、を有する方法である。

【手続補正4】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】0010

【補正方法】変更

【補正内容】

【0010】本発明の他の態様は、複合ディジタルワークを記憶し、該複合ディジタルワークへのアクセスを制御するリポジトリであって、前記リポジトリに記憶されるディジタルワークにアクセスするための要求を受け取るインタフェース手段と、ディジタルワークを示すディジタルデータを記憶する第1の記憶ユニットと、前記第1の記憶ユニットに記憶されるディジタルワークの記述ストラクチュアを記憶する第2の記憶ユニットであって、前記記述ストラクチュアは複数の記述ブロックを有し、前記記述ブロックの各々は、親記述ブロックへのポインタと、子記述ブロックへの1つ以上のポインタと、前記第1の記憶ユニットに記憶されたディジタルワーク

の対応する部分へのポインタ、及び、1つ以上の使用権 を記憶する使用権部分と、を有し、前記使用権の各々は 前記部分がどのように使用されるかのインスタンスを特 定する、第2の記憶ユニットと、ディジタルワークにア クセスするための要求を処理するトランザクション・ブ ロセッサであって、前記トランザクション・プロセッサ は前記ディジタルワークをアクセスするための要求から 使用権を識別する手段、及び記述ブロックが認識された 使用権を含むか否かを判定する手段を有する、トランザ クション・プロセッサと、を有するリポジトリを提供す る。本発明のさらに別の態様では、コンピュータ・ベー ス・システム間の複合ディジタルワークへのアクセス及 び該複合ディジタルワークの使用を制御するシステムで あって、前記複合ディジタルワークが複数のディジタル ワークを有し、ディジタルワークに対する使用権をアタ ッチする手段であって、前記使用権がどのようにディジ タルワークの受信者が該ディジタルワークを使用し、次 いで配給を行うのかを示す、使用権をアタッチする手段 と、前記複合ディジタルワークの記述ストラクチュアを 作成する手段であって、前記記述ストラクチュアが前記 複合ディジタルワークのディジタルワーク毎に記述ブロ ックを有し、前記記述ブロックが前記ディジタルワーク の使用権を含み、前記ディジタルワークの情報をアドレ ス<u>する、記述ストラクチュアを作成する手段と、複合デ</u> ィジタルワークを含む前記ディジタルワークにアタッチ された使用権に基づいて複合ディジタルワークの交換を 管理する複数のリポジトリであって、前記複数のリポジ トリの各々が、コンピュータ・ベース・システムに関係 付けられ、ディジタルワークを記憶する記憶手段、前記 ディジタルワークへのアクセス要求を処理する第1のサ ーバ動作モード及びディジタルワークへアクセスする要 求を開始する第2のリクエスタ動作モードを有するプロ セッサ、タイムキーピング手段及び接続手段を有する、 複数のリポジトリと、ディジタルワークをレンダリング するためのレンダリングシステムであって、前記レンダ リングシステムが、複合ディジタルワークの安全な受信 のためのレンダリングリポジトリ及び前記複合ディジタ ルワークを有する該ディジタルワークのレンダリングに 適したディジタル信号へ変換する手段を有するレンダリ ングデバイス<u>を有する、ディジタルワークをレンダリン</u> グするためのレンダリング・システムと、を有するシス テムを提供する。